

THE UNITED STATES PATENT AND TRADEMARK OFFICE

In re the Application of : **Kensaku AMOU, et al.**

Filed : **Concurrently herewith**

For : **METHOD AND APPARATUS FOR PACKET....**

Serial No. : **Concurrently herewith**

March 22, 2001

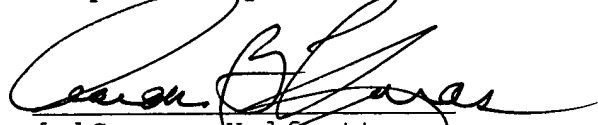
Assistant Commissioner of Patents
Washington, D.C. 20231

SUBMISSION OF PRIORITY DOCUMENT

S I R:

Attached herewith are Japanese patent application No.
2000-094896 of March 30, 2000 whose priority has been claimed in
the present application.

Respectfully submitted


[] Samson Helfgott
Reg. No. 23,072
[x] Aaron B. Karas
Reg. No. 18,923

HELFGOTT & KARAS, P.C.
60th FLOOR
EMPIRE STATE BUILDING
NEW YORK, NY 10118
DOCKET NO.: FUJA 18.500
BHU:priority

Filed Via Express Mail
Rec. No.: EL522402455US
On: March 22, 2001
By: Brendy Lynn Belony
Any fee due as a result of this paper,
not covered by an enclosed check may be
charged on Deposit Acct. No. 08-1634.



#2

日 本 国 特 許 庁

PATENT OFFICE
JAPANESE GOVERNMENT

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されている事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed with this Office.

出 願 年 月 日

Date of Application:

2000年 3月30日

出 願 番 号

Application Number:

特願2000-094896

出 願 人

Applicant (s):

富士通株式会社

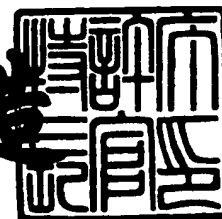


CERTIFIED COPY OF
PRIORITY DOCUMENT

2000年10月13日

特許庁長官
Commissioner,
Patent Office

及川耕造



【書類名】 特許願

【整理番号】 9951466

【提出日】 平成12年 3月30日

【あて先】 特許庁長官 近藤 隆彦 殿

【国際特許分類】 H04Q 3/00

【発明の名称】 パケットスケジューリング方法および装置

【請求項の数】 16

【発明者】

 【住所又は居所】 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 富士通株式会社内

 【氏名】 天羽 健策

【発明者】

 【住所又は居所】 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 富士通株式会社内

 【氏名】 許 炎

【特許出願人】

 【識別番号】 000005223

 【氏名又は名称】 富士通株式会社

【代理人】

 【識別番号】 100077517

 【弁理士】

 【氏名又は名称】 石田 敬

 【電話番号】 03-5470-1900

【選任した代理人】

 【識別番号】 100092624

 【弁理士】

 【氏名又は名称】 鶴田 準一

【選任した代理人】

 【識別番号】 100100871

【弁理士】

【氏名又は名称】 土屋 繁

【選任した代理人】

【識別番号】 100082898

【弁理士】

【氏名又は名称】 西山 雅也

【選任した代理人】

【識別番号】 100081330

【弁理士】

【氏名又は名称】 樋口 外治

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 036135

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9905449

【プルーフの要否】 要

【書類名】 明細書

【発明の名称】 パケットスケジューリング方法および装置

【特許請求の範囲】

【請求項 1】 それぞれ予約した帯域が保証されている複数の帯域保証キューと、それぞれ予め優先順序が設定されていて優先制御の対象となる複数の優先キューを有する優先キュークラスの各キューにそれぞれ格納されているパケットのうち最先に出力すべきパケットを選定するパケットスケジューリング方法であって、

各前記帯域保証キューに付与された重みと、前記優先キュークラス全体に付与された重みとを記憶し、

記憶した前記重みを参照し、前記帯域保証キューについてはバックログ状態のキューがあるときはそのキューの重みを、前記優先キュークラスについてはバックログ状態の前記優先キューがあるときは該優先キュークラスの重みを合計して合計値を計算し、

少なくとも、前記重みと、前記合計値と、前記優先順序の高いパケットであって前記優先キュークラスに最初に到着したパケットの最小到着時刻と、をパラメータとして、バックログ状態の各前記キューについてサービス時刻を計算し、

各前記サービス時刻相互間の大小比較により最小のサービス時刻を有する 1 のパケットを、前記の最先に出力すべきパケットとして、選定する、ことを特徴とするパケットスケジューリング方法。

【請求項 2】 前記サービス時刻の計算を、実時刻に代えて、仮想時刻を用いて行う請求項 1 に記載の方法。

【請求項 3】 前記優先順序に従い選択されなかった前記優先キューについては、前記サービス時刻の計算の対象から除外する請求項 1 に記載の方法。

【請求項 4】 それぞれ予約した帯域が保証されている複数の帯域保証キューと、それぞれ予め優先順序が設定されていて優先制御の対象となる優先キュークラスをなす複数の優先キューと、にそれぞれ格納されているパケットのうち最先に出力すべきパケットを選定するパケットスケジューリング装置であって、

入力された複数の所定のパラメータに基づき、バックログ状態の各前記帯域保

証キューと、バックログ状態にあり、かつ、最も高い前記優先順序を有する前記優先キューとについて、それぞれのサービス時刻を計算するサービス時刻計算部と、

計算された各前記サービス時刻相互の大小比較をして、最小のサービス時刻を有するパケットを、前記の最先に出力すべきパケットとして、選定するサービス時刻比較部と、

前記帯域保証と、前記優先制御とを両立させるように計算された前記パラメータを生成するパラメータ生成部と、からなることを特徴とするパケットスケジューリング装置。

【請求項 5】 前記パラメータ生成部は、

各前記帯域保証キューに付与された重みと、前記優先キュークラス全体に付与された重みとを、前記所定のパラメータとして、記憶する重み記憶手段を有する請求項 4 に記載の装置。

【請求項 6】 前記パラメータ生成部は、

バックログ状態にある前記帯域保証キューおよび前記優先キューと、前記優先順序と、に関する各情報をもとに、1 の優先キューを選択する優先キュー選択手段を有する請求項 5 に記載の装置。

【請求項 7】 前記パラメータ生成部は、

前記優先キュー選択手段により選択された前記 1 の優先キューおよびバックログ状態にある前記帯域保証キューと、前記重み記憶手段から提供される当該バックログ状態にある前記キューについての各前記重みと、に関する各情報を入力として、各該キューの重みを合計してその合計値を計算する重み合計値計算手段を有する請求項 6 に記載の装置。

【請求項 8】 前記パラメータ生成部は、

前記優先キュークラスに最初に到着したパケットの最小到着時刻を記憶する最小到着時刻記憶手段を有する請求項 7 に記載の装置。

【請求項 9】 前記パラメータ生成部は、

前記サービス時刻計算部にて計算された前記サービス時刻に関連する計算時刻を、各前記パケット毎のサービス状況に応じて記憶し、かつ、該計算時刻を、次

の packets に対する計算のために該サービス時刻計算部にフィードバックするサービス時刻記憶手段を有する請求項8に記載の装置。

【請求項10】 前記重み合計値計算手段は、

前記帯域保証キューについては、バックログ状態にある前記キューの前記重みを加算し、

前記複数の優先キューについては、いずれか1つがバックログ状態にあれば、前記優先キュークラスの前記重みを加算して前記合計値を計算する請求項7に記載の装置。

【請求項11】 サービス時刻記憶手段は、

同一の前記キューから直前に出力された packets のサービス終了時刻を記憶し

前記優先キュークラスの中で、最後に出力した packets のサービス終了時刻を記憶する請求項9に記載の装置。

【請求項12】 前記サービス時刻計算部は、

前記優先キュー選択手段により選択された前記優先キューについては、前記最小到着時刻と、サービス終了時刻と、前記優先キュークラスの重みによって、前記サービス時刻を計算する請求項8に記載の装置。

【請求項13】 前記サービス時刻比較部は、前記優先キュー選択手段によって選択されなかった前記優先キューについては、前記の大小比較の対象から除外するために、前記サービス時刻として、該サービス時刻が通常取りうる最大値よりも大きい値を設定する請求項6に記載の装置。

【請求項14】 前記優先キュー選択手段は、

各前記キューに前記 packets が格納されているか否かの情報を記憶するキュー状態記憶手段と、

各前記キューが前記優先キューか否かの情報を記憶する優先制御対象キュー記憶手段と、

前記優先順序に関する情報を記憶する優先順序記憶手段と、

前記の各情報をもとに、バックログ状態にある高優先の packets を選択し、その選択情報を出力する請求項6に記載の装置。

【請求項 1 5】 各前記帯域保証キューに付与される前記重みの合計と、前記の最先に出力すべきパケットを送出する出力リンクの速度との差分により、前記優先キュークラス全体に付与される前記重みを設定する請求項 5 に記載の装置。

【請求項 1 6】 前記重み合計値計算手段からの出力をもとに仮想時刻を計算する仮想時刻計算手段をさらに設け、

前記最小到着時刻記憶手段は、計算された前記仮想時刻をもとに、前記優先キュークラスに最初に到着したパケットの到着時刻における該仮想時刻を記憶し、

前記サービス時刻計算部は、記憶した前記仮想時刻に基づいて、各前記帯域保証キューに対しおよび前記優先キュー選択手段により選択された前記優先キューに対し、それぞれ、前記サービス時刻を計算する請求項 8 に記載の装置。

【発明の詳細な説明】

【0 0 0 1】

【発明の属する技術分野】

本発明は、ネットワーク内の中継装置に格納された複数のパケットを読み出す際の読出し順序を決定するためのパケットスケジューリング方法および装置に関する。

近年、ネットワークを利用するマルチメディアやリアルタイム・アプリケーション等の普及に伴い、そのネットワークが提供する通信品質（QoS）の保証が求められている。このネットワーク内の、例えばルーターやスイッチ等の中継装置においては、トラヒックの種別に応じて、各パケットを複数のキューに分類し、それぞれのキューに要求された通信品質（QoS）を保証しながら該パケットの転送制御を行うための手段が必要となる。この手段がパケットスケジューリング装置である。

【0 0 0 2】

【従来の技術】

上記のパケットスケジューリング、すなわち通信品質を保証した、パケット読出し順序、を決定するための要因にはいくつか考えられるが、特に効果的な決定要因として、〈1〉帯域保証と、〈2〉優先制御とが知られている。

ここに帯域保証とは、ユーザからの予約に基づき、当該トラヒックに対して許容すべき帯域、例えば 1 0 0 Mbps、を保証することを意味する。

【 0 0 0 3 】

一方優先制御とは、帯域が予約されていないときに、いわゆる Best-effort の転送ではなく、ユーザからの指定に基づいて複数のトラヒックに対して、高優先のトラヒックから低優先のトラヒックまで各々に優先順序を付与しておき、転送すべきパケットが発生したときは、そのパケットが属するトラヒックの優先順序がより高いものから、パケットの読出しを行う、ことを意味する。

【 0 0 0 4 】

したがって、パケットスケジューリング装置においては、予約された帯域を保証しつつ、かつ、優先順序の高いトラヒックを優先順序の低いトラヒックに優先させて、パケットの読出しを行うことが必要である。

従来より、パケットスケジューリング方法として、パケットフェアキューイング (Packet Fair Queueing) が用いられてきた。このパケットフェアキューイングは、前述した各キュー毎に予約された帯域に基づいて、重み (weight) を設定する。そして、パケット転送に使われていない余剰帯域があればその余剰帯域を、各キュー毎の重みに従って公平に再配分して有効利用する。以下、このパケットフェアキューイングをもとにして詳しく説明する。

【 0 0 0 5 】

パケットフェアキューイングを実現する公知の方法は、文献 1 (A.K.Parekh and R.G.Gallager, "A Generalized Processor Sharing Approach to Flow Control in Integrated Service Networks: The Single-Node Case", IEEE/ACM Transactions on Networking, vol.1, pp.344-357, June 1993) に記載されている G P S 規則 (Generalized Processor Sharing Discipline) と呼ばれる方法に準拠している。

【 0 0 0 6 】

この G P S 規則は、パケットフェアキューイングの理想的な流体モデルとして知られている。この流体モデルでは、サービス対象を無限に分割することができ、したがってすべてのフロー (例えばファイル転送等のアプリケーションレベル

でのフロー)を並行してサービスできることを仮定している。ところがパケットは分割することができないので、複数のパケットを同時にサービスすることができない。このため、実際のパケットスケジューリングにおいては、上記GPS規則を近似する方法を用いている。なお、本発明においては、該GPS規則を近似するパケットスケジューリング方法の総称として、パケットフェアキューイングの語を用いる。

【0007】

パケットフェアキューイングの1つとして、WFQ (Weighted Fair Queueing) と呼ばれるパケットスケジューリング方法がよく知られている。これは、GPS規則で規定する「サービス終了時刻」を計算して用いるものである。このWFQについては、上記の文献1に詳しく記載されているが、ここで、これについて簡単に説明しておく。

【0008】

各フローをなすパケットは、それぞれに対応するキューに格納される。これらのキューの1つ1つをキュー*i* ($i = 1, 2, 3 \dots$) と表すと、キュー*i*には、キュー*i*について予約した帯域に比例した重み ϕ_i が設定されているものとする。また、バックログ状態のキューの重みの合計を ϕ_b とする。ここでは、送信すべきパケットがキューに格納されているとき、そのキューは「バックログ状態」と呼ぶ。もしくは「アクティブ」と呼ぶ。

【0009】

これら ϕ_i と ϕ_b を用いると、各キューの変数 F_i は、次式(1)の r_i (Q_i のパケットの再配分後の出力速度)によって、次式(2)のように計算される。 F_i (finish $_i$)は、上記のサービス終了時刻である。

$$r_i = \phi_i \times R / \phi_b \quad \dots (1)$$

$$F_i = \max(t_i, F'_i) + L_i / r_i \quad \dots (2)$$

なお上記式(1)および(2)において、 R は出力リンクの速度、 t_i はキュー*i*の先頭パケットの到着時刻、 L_i はキュー*i*の先頭パケットのパケット長、 F'_i はこれから出力すべきパケットの直前のパケットのサービス終了時刻であり、また、 $\max(t_i, F'_i)$ は t_i と F'_i のうち大きい方を表す

【 0 0 1 0 】

WFQにおいては、上記式(2)によって計算された F_i のうち、最小の F_i を持つキュー i に格納されている先頭パケットを、次に出力すべきパケットとして選択する。

上述のようにして、複数のキュー i の中から次に出力すべきパケットを選択する、従来のパケットフェアキューイングによるパケットスケジューリング方法では、パケットフェアキューイングの重み ϕ_i を次のように設定する。

【 0 0 1 1 】

まず、帯域保証を要求するトラヒックに対しては、各トラック毎に予約した帯域の相互の比に基づいて、各々の重み ϕ_i を設定する。

一方、優先制御を要求するトラヒックに対しては、低優先トラヒックの重み ϕ_i を、高優先トラヒックの重み ϕ_i より小さく設定する。このように重みを設定することにより、帯域保証を要求するトラヒックに対しては予約帯域を保証することができる。一方、高優先トラヒックは、低優先トラヒックよりも大きい帯域(ϕ_i)が割当てられて、優先的に出力される。

【 0 0 1 2 】

なお、その他従来のパケットフェアキューイングとして、仮想時刻(virtual clock)を用いることによって上記のWFQを変形し計算量を抑えることのできる、SCFQ(Self Clocked Fair Queueing)と呼ばれるパケットスケジューリング方法が、文献2:S.Golestani, "A Self-Clocked Fair Queueing Scheme for Broadband Applications", In Proc. of INFOCOM '94, pp.636-646, 1994.で提案されており、また、バーチャルクロック(Virtual Clock)と呼ばれる同様の方法が、文献3:L.Zhang, "Virtual Clock: A New Traffic Control Algorithm for Packet Switching Networking", In Proc. of SIGCOMM '90, pp.19-29, 1990.で提案されている。この仮想時刻を用いたアルゴリズムも本発明において適用可能であるが、これについては、第2実施例として、後述する。

【 0 0 1 3 】

【発明が解決しようとする課題】

上述した従来のパケットフェアキューイングによるパケットスケジューリング方法では、トラヒックのパケットは、このトラヒックに対して予め設定した帯域（ ϕi ）のみに従って出力される。したがって、低優先トラヒックのパケットは、その予約帯域に従い、高優先トラヒックのパケットがキューに格納されているかどうかに関わらず、その低優先トラヒックのパケットが出力される。このため、本来、先に出力されるべき高優先トラヒックのパケットが、低優先トラヒックのパケットの後に出力されてしまう場合がある。この結果、高優先パケットと低優先パケットの出力順序が逆転してしまい、パケット単位で見た場合、高優先トラヒックが低優先トラヒックに対して優先的にサービスを受けられない場合がある、という問題があった。

【 0 0 1 4 】

したがって本発明は、上述の問題点に鑑み、上記〈1〉帯域保証のもとでは予約された帯域を保証しつつ、かつ上記〈2〉優先制御のもとでは、高優先トラヒックのパケットが必ず低優先トラヒックのパケットに対して優先することを保証する、パケットスケジューリング方法および装置を提供することを目的とするものである。

【 0 0 1 5 】

すなわち本発明は、上記〈1〉帯域保証と、上記〈2〉優先制御とを、常に、両立させることを目的とするものである。

【 0 0 1 6 】

【課題を解決するための手段】

図1は本発明に基づくパケットスケジューリング方法の基本ステップを示すフローチャートである。

図2は本発明に基づくパケットスケジューリング装置の基本構成を示す図である。

【 0 0 1 7 】

本発明に係る方法は、それぞれ予約した帯域が保証されている複数の帯域保証キュー（13）と、それぞれ予め優先順序が設定されていて優先制御の対象となる複数の優先キューを有する優先キュークラス（14）の各キューにそれぞれ格

納されているパケットのうち最先に出力すべきパケットを選定するパケットスケジューリング方法であって、図 1 に示すステップ S 1 ～ S 4 を有する。これらのステップは次のとおりである。

【 0 0 1 8 】

ステップ S 1 : 各帯域保証キューに付与された重みと、優先キュークラス全体に付与された重み (ϕ_i 、 ϕ_p) とを記憶する。

ステップ S 2 : 記憶した重みを参照し、帯域保証キューについてはバックログ状態のキューがあるときはそのキューの重みを、優先キュークラスについてはバックログ状態の優先キューがあるときはこの優先キュークラスの重みを合計して合計値 (ϕ_b) を計算する。

【 0 0 1 9 】

ステップ S 3 : 少なくとも、重みと、合計値と、優先順序の高いパケットであって優先キュークラスに最初に到着したパケットの最小到着時刻 (t_{min}) と、をパラメータとして、バックログ状態の各キューについてサービス時刻を計算する。

ステップ S 4 : 各サービス時刻相互間の大小比較により最小のサービス時刻を有する 1 のパケットを、最先に出力すべきパケットとして、選定する。

【 0 0 2 0 】

なお前記サービス時刻の計算は、実時刻に代えて、仮想時刻 $v(T)$ を用いて行うこともできる。

本発明に係る装置は、上述したパケットスケジューリング方法を実施可能な装置であって、図 2 に示す基本構成を有する。

図 2 を参照すると、本発明のパケットスケジューリング装置 1 1 は、基本的に、本図に示すブロック 1 ～ 3 からなる。

【 0 0 2 1 】

サービス時刻計算部 2 は、入力された複数の所定のパラメータに基づき、バックログ状態の各帯域保証キュー (1 3) と、バックログ状態にあり、かつ、最も高い優先順序を有する前記優先キュー (1 4) とについて、それぞれのサービス時刻を計算する。

サービス時刻比較部 3 は、計算された各サービス時刻相互の大小比較をして、最小のサービス時刻を有するパケットを、最先に出力すべきパケットとして、選定する。

【 0 0 2 2 】

パラメータ生成部 1 は、帯域保証と、優先制御とを両立させるように計算されたパラメータを生成する。

【 0 0 2 3 】

【発明の実施の形態】

図 3 は本発明に基づくパケットスケジューリング装置を適用したパケット転送システムの一例を示す図である。なお全図を通じて、同様の構成要素には同一の参照番号または記号を付して示す。

本図において、参照番号 1 0 はパケット転送システムであり、既述した例えばルーターやスイッチ等の中継装置内に形成される。

【 0 0 2 4 】

このパケット転送システム 1 0 の中で、本発明の主たる構成要素となるのがパケットスケジューリング装置 1 1 である。いわゆるスケジューラである。

パケットスケジューリング装置 1 1 は、その入力側に複数のキューからなるキューセット 1 2 を備え、またその出力側は出力リンク 1 5 に接続する。

キューセット 1 2 は、図示するように、帯域保証キュー 1 3 と、優先キュークラス 1 4 とに分類される。帯域保証キュー 1 3 に属するキューは一例として Q_1 , $Q_2 \dots Q_{(n-5)}$ のように示され、優先キュークラス 1 4 に属するキューは一例として優先キュー（優先制御対象キュー） $Q_{(n-4)}$, $Q_{(n-2)} \dots Q_n$ のように示されている。なお、キューの割当ての仕方は、この例に限らず、任意でよい。

【 0 0 2 5 】

キューセット 1 2 内のパケット群のうちの 1 つが、パケット転送装置 1 1 において、パケットフェアキューイングに基づき選択される。選択されたその 1 つのパケットは出力リンク 1 5 に送出され、相手方装置（図示せず）に送信される。

上記出力リンク 1 5 の速度、すなわち出力リンク速度は図中、 R として示され

ている。出力リンク速度 R は、実際には、回線速度、回線容量あるいは出力帯域等である。

【0026】

この出力リンク速度 R を占有する帯域の比率、すなわち重み (w) を、図示するように割り振る。これは本発明の特徴の 1 つでもある。すなわち R を、 $w_1 \sim w_{(n-5)}$ と、 w_p と、に割り振る。ここに、 w_i ($i = 1, 2 \dots (n-5)$) を、帯域保証キュー 13 の各キュー ($Q_1, Q_2 \dots Q_{(n-5)}$) の予約帯域とすると、優先キュークラス 14 ($Q_{(n-4)} \sim Q_n$) の予約帯域 w_p を、

$$w_p = R - w_{all} \quad \dots (3)$$

のように設定する。 w_{all} は、帯域保証キュー 13 の各予約帯域の合計である。

【0027】

このように帯域の割振りをする、帯域保証キュー 13 の各キューの重み ϕ_i ($i = 1, 2 \dots (n-5)$) と、優先キュークラス 14 全体の重み ϕ_p は、

$$\phi_i = w_i / R \quad \dots (4)$$

$$\phi_p = (R - w_{all}) / R \quad \dots (5)$$

と表すことができる。

【0028】

上記式 (4) および (5) のように、帯域保証キュー 13 の各々の重み ϕ_i と、優先キュークラス 14 全体の重み ϕ_p を設定しておくことにより、本発明の目的である、〈1〉帯域保証と〈2〉優先制御との両立が実現しやすくなる。

図 4 は本発明の第 1 実施例に基づく構成を表す図である。

図 2 のサービス時刻計算部 2 は図 4 においてサービス時刻計算手段 25 として示され、図 2 のサービス時刻比較部 3 は図 4 においてサービス時刻比較手段 27 として示される。そして図 2 のパラメータ生成部 1 は、図 4 において、優先キュー選択手段 21、重み記憶手段 22、重み合計値計算手段 23、最小到着時刻記憶手段 24、サービス時刻計算手段 25 およびサービス時刻記憶手段 26 として示される。

【0029】

本図において、各ブロック 2 1 ~ 2 7 の機能は次のとおりである。

優先キュー選択手段 2 1 は、キューセット 1 2 の中で、優先キュークラス 1 4 に属する優先キュー（優先制御対象キュー）が該クラスの中のどのキューであるか、キューセット 1 2 の各キューにパケットが格納されているか否か（キュー状態）、優先キュークラス 1 4 内の各優先キューの優先順序がどのように設定されているか、の各情報を記憶しておいて、該情報と所定のアルゴリズムに基づき、パケットを出力すべき 1 つの優先キューを選択する。

【 0 0 3 0 】

重み記憶手段 2 2 は、帯域保証キュー 1 3 の各々の重み ϕ_i （上記の式（4））と、優先キュークラス 1 4 の重み ϕ_i （上記の式（5））とを記憶する。

重み合計値計算手段 2 3 は、キューセット 1 2 内の各キューのバックログ状態に基づいて、パケットを格納している各キュー（1 3, 1 4）が有する重みの合計値を計算する。優先キュー選択手段 2 1 により優先キュー 1 4 が選択されており、かつ、いずれかの帯域保証キュー 1 3 がバックログ状態であれば、重み記憶手段 2 2 を参照して、各 ϕ_i と ϕ_p とを合計する。その合計値は ϕ_b である。

【 0 0 3 1 】

最小到着時刻記憶手段 2 4 は、優先キュークラス 1 4 内の優先キューに格納されている各パケットのうち、優先キュークラス 1 4 に最初に到着したパケットの到着時刻を記憶する。

サービス時刻計算手段 2 5 は、パケットのサービス時刻を計算する。サービス時刻とは、直前に出力されたパケットのサービス終了時刻か、今サービス中であれば、そのサービス終了予定時刻である。

【 0 0 3 2 】

サービス時刻記憶手段 2 6 は、サービス時刻をパケットと関連づけて記憶する。そのパケットが帯域保証キュー 1 3 のパケットであれば、直前に同じキューから出力されたパケットについてのサービス時刻であり、あるいは、そのパケットが優先キュークラス 1 4 のパケットであれば、優先順序に従って直前に選択されたキューから出力されたパケットのサービス時刻である。

【 0 0 3 3 】

サービス時刻比較手段 2 7 は、最小到着時刻記憶手段 2 4 と、サービス時刻記憶手段 2 6 と協働してサービス時刻計算手段 2 5 において計算された各キュー（1 3，1 4）についてのサービス時刻を相互に大小比較し、そのうち最小となるサービス時刻を判定して、当該最小サービス時刻に相当する 1 つのキューを選択する。これにより、図 3 のパケットスケジューリング装置 1 1 から、1 つの選択されたパケットが、出力リンク 1 5 に送出される。

【0 0 3 4】

図 5 は図 4 に表す優先キュー選択手段 2 1 の具体的構成例を示す図である。

本図において、優先キュー選択手段 2 1 は、4 つの手段 3 1，3 2，3 3 および 3 4 からなる。

キュー状態記憶手段 3 1 は、キューセット 1 2 内にパケットが格納されているか否かを記憶する。

【0 0 3 5】

優先制御対象キュー記憶手段 3 2 は、キューセット 1 2 の中で優先キュークラス 1 4 に属する優先制御対象キュー（優先キュー）を記憶する。

優先順序記憶手段 3 3 は、優先キュークラス 1 4 に属する各優先キューの優先順序を記憶する。

選択手段 3 4 は、上記手段 3 1，3 2 および 3 3 からの、“キュー状態”情報と、“優先順序”情報と、“優先キュー”情報とに基づいて、次に重み合計値計算手段 2 3 等に与えるべきパケット情報を出力する。

【0 0 3 6】

以下、図 4 および図 5 を参照して、パケットスケジューリング装置 1 1 の動作を詳しく説明する。

1) 優先キュー選択手段 2 1 は、パケットを格納している優先キューのうち、最も高優先（優先順序の高い）なキューを選択する。この選択されたキューの情報を、重み合計値計算手段 2 3、サービス時刻計算手段 2 5 およびサービス時刻比較手段 2 7 に通知する（図 4 の〔1〕）。

【0 0 3 7】

図 5 に示すとおり、優先キュー選択手段 2 1 は次のようにして、優先キューを

選択する。

a) キュー状態記憶手段 3 1、優先制御対象キュー記憶手段 3 2 および優先順序記憶手段 3 3 は、それぞれ、着目した 1 つのキューが、バックログ状態であるか否か、優先制御対象か否か、優先キューであればその優先順序を、選択手段 3 4 に通知する。

b) 選択手段 3 4 では、バックログ状態でかつ、優先制御対象キューの中で、最も優先順序の高いキューを選択する。

2) 図 4 の重み記憶手段 2 2 は、帯域保証キュー 1 3 の各キューの重み ϕ_i と、優先キュークラス 1 4 の重み ϕ_p とを記憶している。記憶しているこれらの重み ϕ_i 、 ϕ_p は、重み合計値計算手段 2 3 と、サービス時刻計算手段 2 5 とにそれぞれ通知される (図 4 の [2] と [2]')。

【0038】

なお、各帯域保証キュー i の重み ϕ_i と、優先キュークラスの重み ϕ_p は、既述の式 (4) および (5) に従い、

$$\phi_p = (R - w_{all}) / R \text{ および}$$

$$\phi_i = w_i / R$$

によってそれぞれ求まる。前述のとおり、 R は出力リンク速度、 w_i は各帯域保証キュー i の予約帯域、 w_{all} は帯域保証するトラヒックの予約帯域の合計である。

3) 図 4 の重み合計値計算手段 2 3 では、パケットを格納するキューすなわちアクティブなキューの全ての重みの合計値 ϕ_b を、下記 a) および b) のように計算し、サービス時刻計算手段 2 5 に通知する (図 2 の [3])。

a) 優先キュークラス 1 4 の中の少なくとも 1 つの優先キューがバックログ状態の場合

$$\phi_b = (\text{バックログ状態の帯域保証キュー } \phi_i \text{ の重みの合計値 } \sum \phi_i) + \phi_p$$

b) 優先キュークラス 1 4 の優先キューの全てが空の場合

$$\phi_b = (\text{バックログ状態の帯域保証キュー } \phi_i \text{ の重みの合計値 } \sum \phi_i)$$

なお、上記 ϕ_b の計算手順の具体例については、後に図 6 を参照して説明する。

4) 図4の最小到着時刻記憶手段24は、優先キュークラス14の優先キューに格納されているパケットの中で、その到着時刻が最小のパケットの時刻、すなわち最先に到着した最小到着時刻を t_{\min} として、サービス時刻計算手段25に通知する(図2の〔4〕)。

5) 図4のサービス時刻記憶手段26は、サービス時刻計算手段25で計算されたサービス時刻を、パケットと関連付けて記憶する。ここに記憶したサービス時刻は、サービス時刻計算手段25に通知される(図4の〔5〕)。

6) 図4のサービス時刻計算手段25はキュー i のサービス時刻 F_i を計算し、この計算後の F_i を再び記憶手段26に格納すると共に(図4の〔6〕)、サービス時刻比較手段27に通知する(図4の〔6〕')。

【0039】

上記のサービス時刻を計算する方法および対象となるパケットは、適用するパケットフェアキューイングにより異なる。例えば、パケットフェアキューイングとして既述のパケットスケジューリング方法WFQを用いる場合には、各キューの先頭パケットの、GPS規則におけるサービス終了時刻を、上記のサービス時刻として計算する。またパケットフェアキューイングとしてSFQ(Start-time Fair Queueing)と呼ばれるパケットスケジューリング方法を用いる場合には、該GPS規則におけるサービス開始時刻を、上記サービス時刻として計算する。

【0040】

なお、上記のWFQを用いる場合も、SFQを用いる場合も、従来の考え方によれば、キュー i のパケットのサービス時刻 F_i を計算するときに用いるパラメータとして、次の3つのパラメータ、すなわち t_i ：パケットの到着時間、 F'_i ：キュー i で直前に格納されていたパケットのサービス時刻、 ϕ_i ：キュー i の重みを用いることになる。

【0041】

ところが本発明の考え方によると、上記の考え方に加えて、さらに、特に優先キューに関して、変形した t_i と、 F'_i と、 ϕ_i とを用いる。

すなわち選択された優先キュー p に格納されているパケットのサービス時刻の計算については、以下のように変形した t_{\min} 、 F'_p 、 ϕ_p を、上記の

パラメータとして用いる。

【0042】

$$t_i \rightarrow t_min$$

$$F'_i \rightarrow F'_p$$

$$\phi_i \rightarrow \phi_p$$

ここで、

t_min : 最小到着時刻記憶手段 24 に記憶している値、

F'_p : a) もしサービス時刻 F_i がキューの先頭パケットのサービス時刻であれば、優先キュークラス 14 のパケットで、サービス中のパケットのサービス時刻、または、直前にサービスされたパケットのサービス時刻、

b) もしキューの先頭のパケットでなければ、そのキューで直前に格納されていたパケットのサービス時刻、

ϕ_p : 優先キュークラス 14 に対して設定された重み、である。

【0043】

なお、選択された優先キューの先頭パケットのサービス時刻 F'_p は、その優先キューが選択され続けている間に再計算されるものとする。

また、従来のパケットフェアキューイングのもとでは、サービス時刻の計算に、そのキューに格納されているパケット長の和を用いており、従来法のもとでは、選択された優先キューについてはそのパケット長の和を用いることになる。ところが本発明によれば、そのような、選択された優先キューのパケット長の和に代えて、優先キュークラス 14 のパケットのパケット長の和を用いる。

【0044】

この場合、選択されていない優先キューのサービス時刻 F'_p としては、サービス時刻として取り得る値の最大値より大きい値を設定する。これにより、下記の 7) において、全てのキューのサービス時刻の大小を比較したときに、当該非選択の優先キューが選出されることはなく、当該非選択の優先キューを比較対象から容易に除外することができる。

7) 図 4 のサービス時刻比較手段 27 は、上記非選択の優先キューを除く全てのアクティブなキュー (13, 14) の各先頭パケットについて、これら相互間の

サービス時刻の大小比較を行う。この比較の結果、最小のサービス時刻を有するいずれか1つのキューの先頭パケットを選出し、出力リンク15に送出する。

【0045】

前述の説明の中で、 ϕb の計算手順については後述する、としていたので、これをここで説明しておく。

図6は重み合計値計算手段23による ϕb の計算手順の具体例を示すフローチャートである。

ステップS11：全てのキューの重みの合計値である ϕb の初期値として0を設定する。

【0046】

ステップS12：各キュー*i*についてそれぞれ本フローチャートのステップを繰り返し実行する。

ステップS13：今着目しているキュー*i*が、優先制御対象キュー（優先キュー）か否か判定する。例えば図3の左端に示す例では、 $Q(n-4) \sim Qn$ のいずれか1つに該当すれば、その判定はYesであり、 $Q1 \sim Q(n-5)$ のいずれか1つに該当すれば、その判定はNoである。

【0047】

ステップS14：今着目している優先キュー*i*が、優先順序に鑑み、選択されているか（Yes）、否か（No）を判定する。

ステップS15：今着目しているキュー*i*が、選択優先キューであるので、合計値 ϕb に、 $\phi i = \phi p$ を加算する。 ϕp は優先キュークラス14の重みである。

【0048】

ステップS16：今着目しているキュー*i*が、非選択優先キューであるので、上述のように、サービス時刻比較手段27（図4）による比較対象から除外されており、合計値 ϕb には何も加算されない。

ステップS17：上記ステップS13での判定がNoのとき、すなわち今着目しているキュー*i*が優先制御対象キュー（14）でないとき（帯域保証キュー13のとき）、そのキュー*i*がアクティブか否か、すなわちパケットを格納してい

るか否か判定する。

【0049】

ステップS18：今着目しているキュー*i*がアクティブであるから、当該キュー*i*の重み ϕ_i を合計値 ϕ_b に加算する。

ステップS19：今着目しているキュー*i*がアクティブでないので、その重み ϕ_i を合計値 ϕ_b に加算する必要はなく、 ϕ_b はそのままである。

なお、上述したステップS13、S14およびS17の判定には、既述した図5の優先キュー選択手段21からの情報が用いられる。

【0050】

図3～図6を用いて説明した本発明のパケットスケジューリング装置11の概要をさらに分かりやすく図解して説明する。

図7は本発明に係るパケットスケジューリング装置11の動作概要を図解的に表す図である。なお、本図は同装置11内の主として優先キュー選択手段21とサービス時刻比較手段27に着目した図である。

【0051】

本図の左端のキューセット12は、図3の左端に示したとおりである。

本図の上欄に示す

`type__i`は、優先制御対象フラグであり、上述した図6のステップS13での判断により定まる。

`s__i`は、キュー状態フラグであり、図6のステップS17（およびS14）での判断により定まる。

【0052】

`select__i`は、優先キュー選択フラグであり、図6のステップS14での判断により定まる。

フラグ`type__i`について見ると、帯域保証キュー13は全て0、優先キュークラス14は全て1である。

フラグ`s__i`について見ると、図7の左端に示す各キュー（ $Q_1 \sim Q_n$ ）の中でパケットPTを格納しているアクティブなキューについては、全て1、その他は0である。

【 0 0 5 3 】

フラグ $select_i$ について見ると、図 7 の例では、優先キュークラス 1 4 の中で、かつ、アクティブなキュー $Q(n-2) \sim Q_n$ の中で、最も優先順序が高いキューは $Q(n-2)$ であるから、キュー $Q(n-2)$ について、 $select_i$ は 1 となり、他は 0 である。

サービス時刻比較手段 2 7 は、図 4 に示すサービス時刻計算手段 2 5 からのサービス時刻 (F_i) 情報に基づき、 $F_1 \sim F(n-5)$ 、 $F(n-2)$ のうち、最小のもの（本図の例では、 $F(n-2)$ ）を選択し、当該パケットを出力リンク 1 5 へ送出する。なお、既に述べたように、非選択の優先キューに対しては、サービス時刻として取り得る最大値より大きい値 ($all - 1$) が設定され、これらのサービス時刻は比較対象から容易に除外されている。このサービス時刻の比較については後にさらに詳しく説明する。

【 0 0 5 4 】

図 8 は図 4 に示す第 1 実施例に係る装置 1 1 のさらに具体的な構成例を示す図であり、

図 9 は図 5 に示す第 1 実施例に係る選択手段 2 1 のさらに具体的な構成例を示す図である。

主として図 8 および図 9 を参照しながら、パケットフェアキューイングとして WFQ を適用した場合の動作例について以下説明する。

【 0 0 5 5 】

まず、パケット転送システム 1 0 に到着するパケットは、フロー毎に各キュー ($Q_1 \sim Q_n$) に格納されているとする（図 3 参照）。図 3 の例では、 $Q_1 \sim Q(n-5)$ が帯域保証キューであり $Q(n-4) \sim Q_n$ が優先キューである。なお、既述のとおり、帯域保証キューと優先キューの各キューへの割当ては、ユーザからの指定により自由に変更でき、この例の組み合わせに限定されるものではない。

1) 重み記憶手段 2 2 は、その中に記憶している各帯域保証キューの重み ϕ_i と、優先キュークラス 1 4 の重み ϕ_p とを、重み合計値計算手段 2 3 とサービス時刻計算手段 2 5 とにそれぞれ通知する $[1]$ 、 $[1]'$ 。

【 0 0 5 6 】

ここで、帯域保証キュー i の重み ϕ_i は、

$$\phi_i = w_i / R,$$

優先キュークラスの重み ϕ_p は、

$$\phi_p = (R - w_all) / R$$

がそれぞれ設定されているものとする。前述したように w_i は帯域保証キュー i の予約帯域、 R は出力リンク速度、 w_all は帯域保証するトラヒックの予約帯域の合計、をそれぞれ表す。

2) キュー状態記憶手段 31 は、キュー状態フラグ (図 7 の s_i) として 1 ビットの変数 $s_1 \sim s_n$ をもち、キュー i から出力すべきパケットが格納されていれば $s_i = 1$ 、格納されていなければ $s_i = 0$ を設定する。キュー状態フラグ s_i は、選択手段 34 (図 9) と、サービス時刻計算手段 25 と、重み合計値計算手段 23 とにそれぞれ通知される [2]。

3) 優先制御対象キュー記憶手段 32 (図 9) は、優先制御対象フラグ (図 7 の $type_i$) として 1 ビットの変数 $type_1 \sim type_n$ をもち、優先制御を行うフローが、キュー i に割当てられる場合は $type_i = 1$ 、帯域保証を行うフローが、キュー i に割当てられる場合は $type_i = 0$ を、それぞれ設定する。図 3 の例では、 $type_1$ から $type_n$ ($n-5$) は 0、 $type_n$ ($n-4$) から $type_n$ は 1 が設定される。

【 0 0 5 7 】

この優先制御対象フラグ $type_i$ は、選択手段 34 と、サービス時刻計算手段 25 と、重み合計値計算手段 23 とに、それぞれ通知される [3]。

4) 優先順序記憶手段 33 (図 9) は、優先順序テーブルとして、変数 $pri_1 \sim pri_n$ をもち、キュー i の優先順序を pri_i として設定する。なお優先順序は、高優先なものから 1 ~ n の値で表す。図 3 の例では、 pri_n ($n-4$) から pri_n に、1 から 5 の値が、それぞれ設定される。上記優先順序テーブルの内容は、選択手段 34 と、サービス時刻計算手段 23 とに、それぞれ通知される [4]。

5) 選択手段 34 は、所定の手順に従って、パケット PT が格納されている最も

高優先なキューを選択し、そのキュー番号を $select_i$ として出力する〔5〕。この所定の手順は、後に図10および図11に示す。

6) 重み合計値計算手段23では、 ϕ_i , ϕ_p , s_i , $type_i$ および $select_i$ から、所定の手順に従って、アクティブなキューの重みの合計値 ϕb を計算し、サービス時刻計算手段25に通知する〔6〕。この所定の手順は、後に図12に示す。

7) 最小到着時刻記憶手段24は、優先キュー(14)に格納されているパケットPTの到着時刻で最小の値を、 t_min として、サービス時刻計算手段25に通知する〔7〕。

8) サービス時刻記憶手段26は、キューiから直前に出力されたパケットPTのサービス終了時刻 F'_i を記憶する。また、優先キュークラス14についてはその中で最後に出力したパケットPTのサービス終了時刻を F'_p として記憶する。このように記憶したサービス終了時刻は、サービス時刻計算手段25に通知する〔8〕。

9) サービス時刻計算手段25は、キューiのサービス終了時刻を、以下に示すように計算する。計算した F_i の値は、サービス時刻比較手段27と、サービス時刻記憶手段26とに、それぞれ通知する〔9〕,〔9〕'。

【0058】

a) キューiが帯域保証キュー13の場合：

$$r_i = \phi_i \times R / \phi_b$$

$$F_i = \max \{ t_i, F'_i \} + L_i / r_i$$

b) キューiが、選択された優先キューの場合 ($select_i = 1$)：

$$r_i = \phi_p \times R / \phi_b$$

$$F_i = \max \{ t_min, F'_p \} + L_i / r_i$$

c) キューiが、選択されていない優先キュー ($select_i = 0$)、またはアクティブでない帯域保証キュー13の場合：

$$F_i = (all \quad 1)$$

($all \quad 1$) は、図7の右端参照。

【0059】

ここで上記の記号の意味を再確認しておく、以下のとおりである。

R : 出力リンク 15 の速度

t_i : 先頭パケットの到着時間

t_min : 優先キュークラス 14 に最初に到着したパケット PT の到着時間

F'_i : キュー i から直前に出力したパケット PT のサービス時刻

L_i : キュー i の先頭パケット PT のパケット長

ϕ_p : 優先キュークラス 14 の重み

F'_p : 優先キュークラス 14 から直前に出力したパケット PT のサービス時刻

$a11_1$: 2 進数表記で全てのビットが 1 の数であり、最大値を示す。

10) サービス時刻比較手段 27 は、サービス終了時刻 $F_1 \sim F_n$ (図 7 の右端参照) の大小比較を行う。この場合、帯域保証キュー 13 のサービス時刻と選択されている優先キューのサービス時刻は共に ($a11_1$)、より小さい値をとるので、選択されていない優先キューが大小比較で選ばれることはない。

【0060】

もし、この ($a11_1$) の設定がなければ、優先キュー選択手段 21 から各優先キューが選択されているか否かが、 $select_i$ として通知され、 $select_i = 0$ となるキュー i のサービス時刻 F_i を大小比較から除外する処理が行われる。

かくして最小の F_i の値を示すキュー i を、出力手段 35 に通知する [10]

11) 出力手段 35 は、サービス時刻比較手段 27 から通知されたキュー i の先頭パケットを読み出し、出力リンク 15 に送出する [11]。

【0061】

前述の説明の中で、所定の手順については、図 10、11 および図 12 において後述するとしていたので、これをここで説明する。

図 10 は最も高優先なキューを選択し、そのキュー番号を $select_i$ として出力する手順の一例を示すフローチャート (その 1)、

図 11 は同フローチャート (その 2) である。

【0062】

図10および図11を参照して各ステップを説明する。

ステップS21: `select`, `priority (pri)` および `i` (キュー `i`) について、初期値を設定する。なお、`priority`としては、選択不能な値を設定する。

ステップS22: キュー `i` を1つつインクリメントする。

【0063】

ステップS23: この判定で `Yes` のときは、未処理のキュー `i` が残っている。

ステップS24: 今着目しているキューのキュー状態がアクティブ (パケットあり) で、かつ、優先キュークラス14のキューであるか判定し、`No` ならば、再び元に戻る。

【0064】

ステップS25: 今着目しているキューの優先順序 (`priority`) が現在選択されているキューの `pri__i` よりも大ならば、元に戻る。`pri__i` は小さいほど高優先である。

ステップS26: 今着目しているキューの `pri__i` が、現在既に選択されているキューの `pri__i` よりも小ならば、優先キュー選択手段21での `select__i` と `pri__i` とが一旦記憶される。

【0065】

ステップS27: 再びキュー `i` を `i = 0` に戻す。

ステップS28: 再びキュー `i` を1つつインクリメントする。

ステップS29: 全てのキュー `i` が処理されたか判定し、未処理のキュー `i` があれば (`Yes`)、ステップS30へ移る。

ステップS30: 今着目しているキュー `i` が選択 (`select`) されているものと同じか否か判定する。

【0066】

ステップS31: 同じならば、このキュー `i` が選択されて、`select = 1` を選択手段34より出力する。

ステップ S 3 2 : 同じでなければ、このキュー i については非選択とし、 $select = 0$ を選択手段 3 4 より出力する。

図 1 2 は重みの合計値 ϕb を求める手順の一例を示すフローチャートである。

【0067】

本図のフローチャートは、図 6 のフローチャートを具体的にプログラミングしたときのステップに相当する。したがって本図のステップ S 4 1 ~ S 4 9 の殆んどは、図 6 のステップ S 1 1 ~ S 1 9 と対応している。例えば、本図のステップと図 6 のステップとが、 $S 4 4 = S 1 3$ 、 $S 4 5 = S 1 4$ 、 $S 4 6 = S 1 5$ 、 $S 4 7 = S 1 7$ 、 $S 4 8 = S 1 8$ のように対応している。

【0068】

以上本発明に係る第 1 実施例について説明したので、次に本発明に係る第 2 実施例について説明する。

図 1 3 は本発明の第 2 実施例に基づく構成を表す図である。

本図（第 2 実施例）と図 4（第 1 実施例）とを対比すると、仮想時刻計算手段 2 8 を追加した点が相違する。なお、本図の構成は、パケットフェアキューイングとして、前述した SCFQ (Self Clocked Fair Queueing) を適用した場合の構成を示す。

【0069】

上記第 2 実施例に固有の仮想時刻計算手段 2 8 は、重み合計値計算手段 2 3 で計算された重み合計値をもとに、仮想時刻を計算する機能を有するものである。

この重み合計値計算手段 2 3 は、パケットを格納するキューすなわちアクティブなキューの重みの合計値 ϕb を、第 1 実施例で詳述したように計算し、仮想時刻計算手段 2 8 とサービス時刻計算手段 2 5 とに通知する（図 1 3 の〔3〕' および〔3〕）。

【0070】

第 1 実施例では、実時刻を用いて計算したのに対し、第 2 実施例では、仮想時刻計算手段 2 8 を導入して、該手段 2 8 により、実時刻をパラメータとする仮想時刻 $v(T)$ を用いて計算する。ここで仮想時刻 $v(T)$ は、実時刻に対する変化率が、重み合計値 ϕb の変化率にほぼ反比例するように計算される。 ϕb を 1

つのパイプに例えれば、 ϕb が大きいときはパイプが太くそこを流れるパケットは時間的に早く進み、 ϕb が小さければパイプは細いのでそこを流れるパケットは時間的に遅く進む。このような時間の変化を考慮したのが仮想時刻 $v(T)$ であり、この $v(T)$ を用いると計算の高速化が図れる。かくして計算した仮想時刻 $v(T)$ は、サービス時刻計算手段 25 に通知される〔3〕'。

【0071】

このように仮想時刻 $v(T)$ を用いる場合、選択された優先キューの先頭パケットのサービス時刻は、既述した諸パラメータに加え、 t_min における仮想時刻 $v(t_min)$ によって計算されることになる。

かくして第2実施例は、重み合計値計算手段 23 からの出力をもとに、仮想時刻を計算する仮想時刻計算手段 28 を有し、最小到着時刻記憶手段 24 はその仮想時刻をもとに優先キュークラスに最初に到着したパケットの到着時刻における仮想時刻を記憶し、サービス時刻計算手段 25 はその仮想時刻をもとにサービス時刻を計算し、優先キュー選択手段 21 により選択された優先キューのサービス時刻の計算には、最小到着時刻記憶手段 24 に記憶された仮想時刻を用いるように構成されている。

【0072】

図 14 は図 13 に示す第2実施例に係る装置 11 のさらに具体的な構成例を示す図である。

本図に示す構成における動作は、図 8 を用いて説明した第1実施例の構成のもとでの動作 1) ~ 11) と大半は同様であるので、以下に、相違する部分を詳しく説明する。

【0073】

なお前記のパケットフェアキューイングとして、仮想時刻を用いた SCFQ を適用した場合の動作例である。

1) 図 8 を参照して既に説明した第1実施例（以下、実施例 1 と呼ぶ）の動作 1) と同様である。すなわち、 ϕi と ϕp を、重み合計値計算手段 23 に通知する（図 14 の〔1〕と〔1〕'）。

2) 実施例 1 の 2) と同様（キュー状態フラグ s_i を手段 23 に通知）〔2〕

3) 実施例 1 の 3) と同様 (優先制御対象フラグ $t y p e_i$ を手段 2 3 に通知) [3] 。

4) 実施例 1 の 4) と同様 (優先順序フラグ $p r i_i$ を手段 2 3 に通知) [4] 。

5) 実施例 1 の 5) と同様 (優先キュー選択フラグ $s e l e c t_i$ を手段 2 3 に通知) [5] 。

6) 実施例 1 の 6) と同様 (合計値 ϕb を転送するが、第 2 実施例では、仮想時刻計算手段 2 8 に ϕb を転送する (図 1 4 の [6])) 。

7) 仮想時刻計算手段 2 8 では、実時刻 T での仮想時刻 $v (T)$ を、次のように計算する。

【 0 0 7 4 】

$$v (0) = 0、$$

$$v (T_2) - v (T_1) = \phi_a l l / \phi b$$

ここで、 $T_2 > T_1$ であり、 $\phi_a l l =$ (帯域保証キュー 1 3 の重み ϕ_i の合計) + (優先キュークラス 1 4 の重み ϕ_p) である。

このように計算された仮想時刻 $v (T)$ は、サービス時刻計算手段 2 5 に通知される (図 1 4 の [7]) 。

8) 最小到着時刻記憶手段 2 4 は、優先キュー 1 4 に格納されているパケット P の到着時刻で最小の値 $t_m i n$ および仮想時刻 $v (t_m i n)$ を記憶し、サービス時刻計算手段 2 5 に通知する (図 1 4 の [8]) 。

9) サービス時刻記憶手段 2 6 は、キュー i に格納されているパケットおよび、サービス中またはサービス直後のパケットのサービス終了時刻 $F i$ をパケットと関連付けて記憶している。また、優先キュークラス 1 4 から最後に出力したパケットのサービス終了時刻を、 $F' p$ として、記憶する。記憶したサービス終了時刻は、サービス時刻計算手段 2 5 に通知する (図 1 4 の [9]) 。

1 0) サービス時刻計算手段 2 5 は、キュー i に到着したパケット $P T$ に対して、サービス終了時刻を次のように計算する。

【 0 0 7 5 】

a) キュー i が帯域保証キュー 13 の場合 :

$$F_i = \max \{ F'_i, v(t) \} + L_i / r_i$$

b) キュー i が、選択された優先キューの場合 ($select_i = 1$) :

$$F_i = \max \{ F'_p, v(t_{min}) \} + L_i / r_i$$

c) キュー i が選択されていない優先キュー ($select_i = 0$)、

またはアクティブでない帯域保証キュー 13 の場合 :

$$F_i = (all \ 1)$$

ここで上記の記号の意味を再確認しておく、以下のとおりである。

【0076】

$v(T)$: 時刻 T での仮想時刻

t : パケットが到着したときの時刻

t_{min} : 優先キュークラス 14 に最初に到着したパケット PT の到着時刻

L_i : キュー i の先頭パケット PT のパケット長

ϕ_p : 優先キュークラス 14 の重み

F'_p : 優先キュークラス 14 から直前に出力したパケット PT のサービス時刻

$all \ 1$: 2進数表記で全てのビットが1の数であり、最大値を示す。ただし、選択された優先キューの先頭パケットは、パケットがキューの先頭になるか、または出力すべき優先キューとして選択された時点で、サービス時刻を再計算するものとする。

【0077】

計算した F_i の値は、サービス時刻比較手段 27 とサービス時刻記憶手段 26 に通知される (図 14 の [10] と [10]')。

11) 実施例 1 の 10) と同様 (F_i を出力段 35 に通知) [11]。

12) 実施例 1 の 11) と同様 (パケット PT を出力リンク 15 へ送出) [12]。

【0078】

【発明の効果】

以上説明したように、本発明のパケットスケジューリング方法によれば、パケ

ットフェアキューイングと同様の帯域保証と公平な帯域割当てを可能としつつ、なおかつ、高優先のパケットは、常に、より低優先なパケットより先に出力リンクへ送出することができる。したがって、帯域が予約されたトラヒックに対しては、帯域保証と公平な余剰帯域の割当てとを行い、帯域が予約されていないトラヒック間においては、パケット単位での確実な優先制御を行って、高い通信品質を保証することができる。

【 0 0 7 9 】

また本発明は、仮想時刻を使って計算の手間を削減するパケットフェアキューイングも容易に適用することができ、この場合は、処理のより一層の高速化を可能とするパケットスケジューリング装置が実現できる。

さらにまた本発明は、パケットスケジューリング装置内のキューに対し、帯域保証キューと優先キューの割当てを自由に変更することができ、したがって帯域保証を要求するトラヒックが多い場合にはその帯域保証キューの割合を自由に増やすことができる。このため装置内のキューを有効に利用することが可能となる。

【 0 0 8 0 】

また本発明は、サービス時刻の大小比較において、選択されていない優先キューについては、これらのサービス時刻として単に a_{l-1} を与えるだけで、その比較対象から排除することができる。したがってそのような排除のための処理が不要となるため、高速にサービス時刻の比較を行い、出力すべきパケットを決定することができる。

【 0 0 8 1 】

さらにまた本発明においては、既述した式 (3) により、優先キュークラスの予約帯域 ϕ_p を定めているので、優先度の高いトラヒックは、予約されていない、出力リンクの帯域があれば、これを優先して利用することが可能となり、優先制御がより円滑に実行される。

【図面の簡単な説明】

【図 1】

本発明に基づくパケットスケジューリング方式の基本ステップを示すフローチ

ャートである。

【図 2】

本発明に基づくパケットスケジューリング装置の基本構成を示す図である。

【図 3】

本発明に基づくパケットスケジューリング装置を適用したパケット転送システムの一例を示す図である。

【図 4】

本発明の第 1 実施例に基づく構成を表す図である。

【図 5】

図 4 に表す優先キュー選択手段 2 1 の具体的構成例を示す図である。

【図 6】

重み合計値計算手段 2 3 による ϕ b の計算手順の具体例を示すフローチャートである。

【図 7】

本発明に係るパケットスケジューリング装置 1 1 の動作を図解的に表す図である。

【図 8】

図 4 に示す第 1 実施例に係る装置 1 1 のさらに具体的な構成例を示す図である。

【図 9】

図 5 に示す第 1 実施例に係る選択手段 2 1 のさらに具体的な構成例を示す図である。

【図 1 0】

最も高優先なキューを選択し、そのキュー番号を `select__i` として出力する手順の一例を示すフローチャート（その 1）である。

【図 1 1】

最も高優先なキューを選択し、そのキュー番号を `select__i` として出力する手順の一例を示すフローチャート（その 2）である。

【図 1 2】

重みの合計値 ϕ b を求める手順の一例を示すフローチャートである。

【図 1 3】

本発明の第 2 実施例に基づく構成を表す図である。

【図 1 4】

図 1 3 に示す第 2 実施例に係る装置 1 1 のさらに具体的な構成例を示す図である。

【符号の説明】

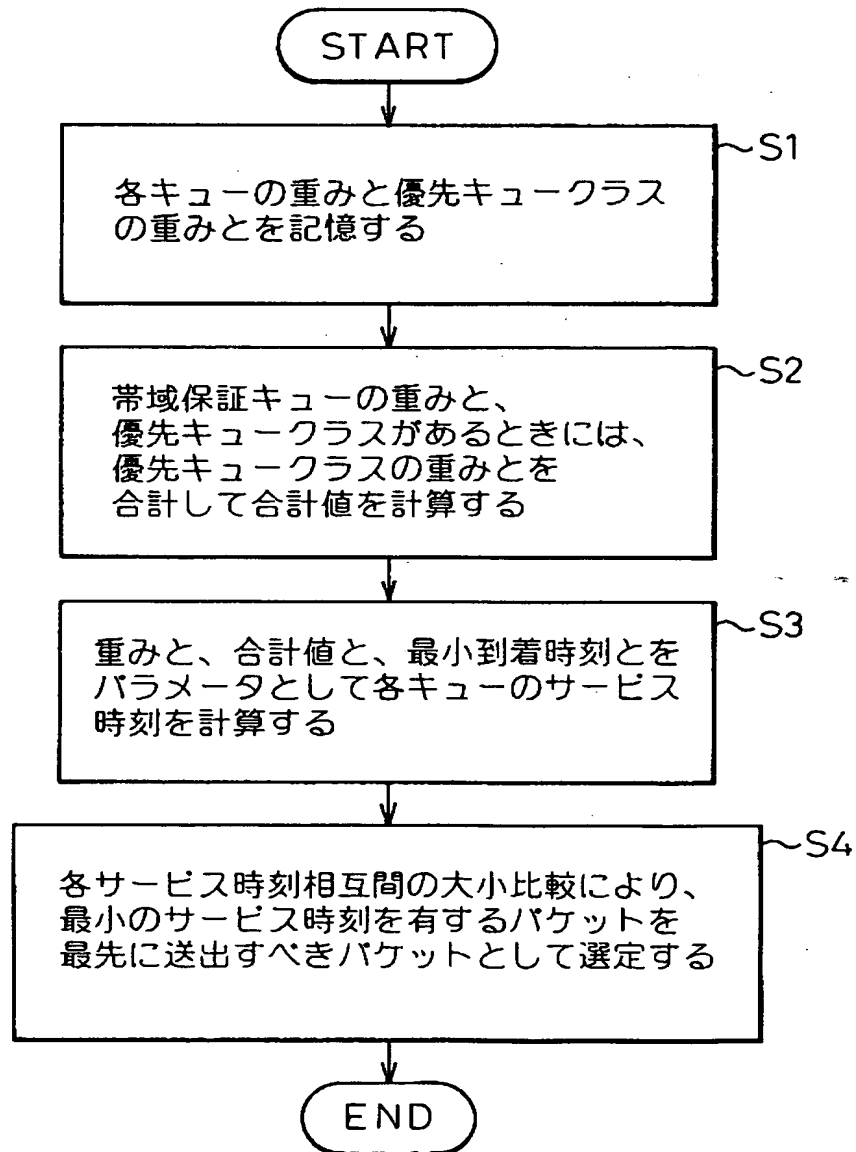
- 1 … パラメータ生成部
- 2 … サービス時刻計算部
- 3 … サービス時刻比較部
- 1 0 … パケット転送システム
- 1 1 … パケットスケジューリング装置
- 1 2 … キューセット
- 1 3 … 帯域保証キュー
- 1 4 … 優先キュークラス
- 1 5 … 出力リンク
- 2 1 … 優先キュー選択手段
- 2 2 … 重み記憶手段
- 2 3 … 重み合計値計算手段
- 2 4 … 最小到着時刻記憶手段
- 2 5 … サービス時刻計算手段
- 2 6 … サービス時刻記憶手段
- 2 7 … サービス時刻比較手段
- 2 8 … 仮想時刻計算手段
- 3 1 … キュー状態記憶手段
- 3 2 … 優先制御対象キュー記憶手段
- 3 3 … 優先順序記憶手段
- 3 4 … 選択手段
- 3 5 … 出力手段

【書類名】 図面

【図 1】

図 1

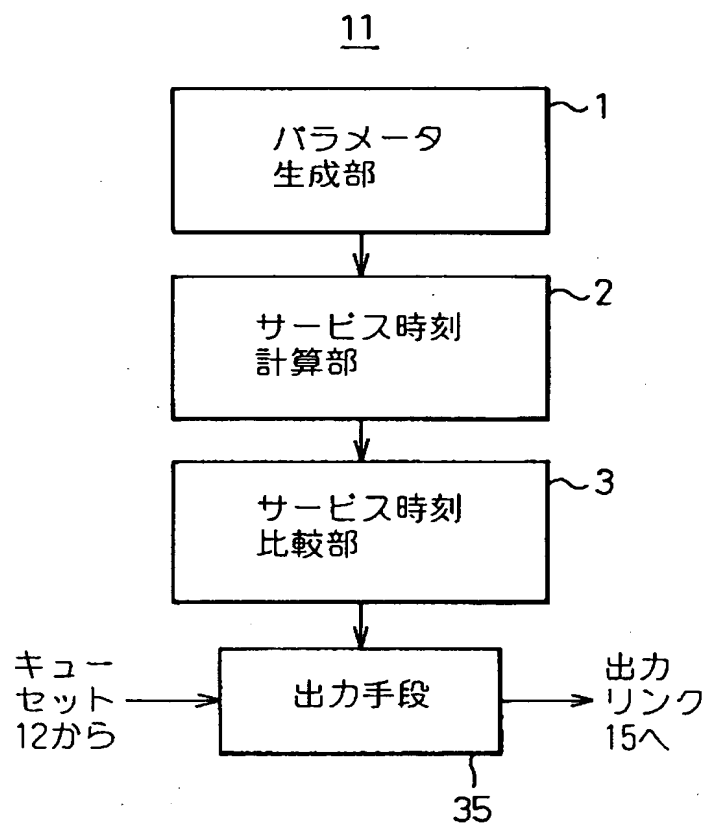
本発明に基づくパケットスケジューリング方法の基本ステップを示すフローチャート



【図 2】

図 2

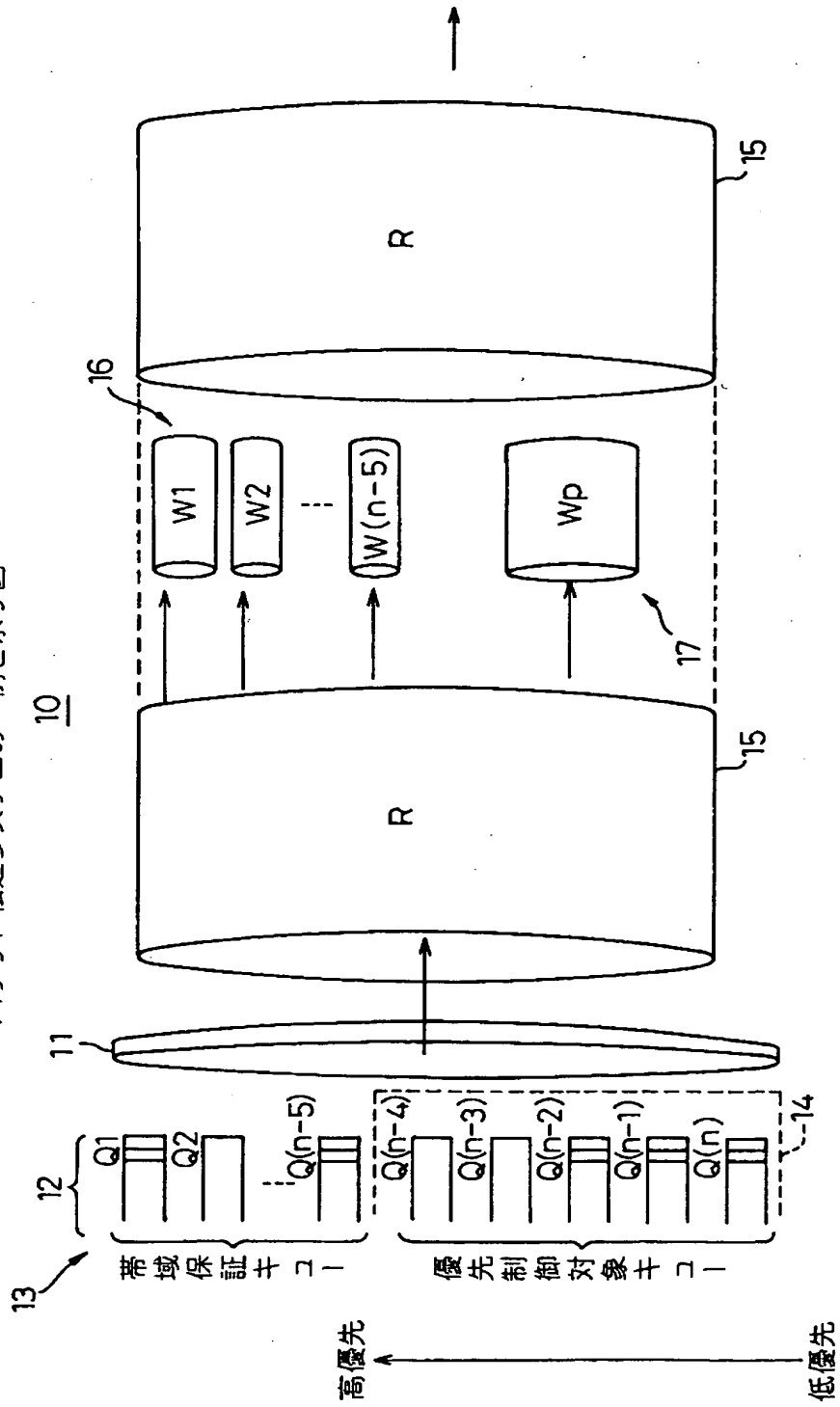
本発明に基づくバケットスケジューリング装置の
基本構成を示す図



【図 3】

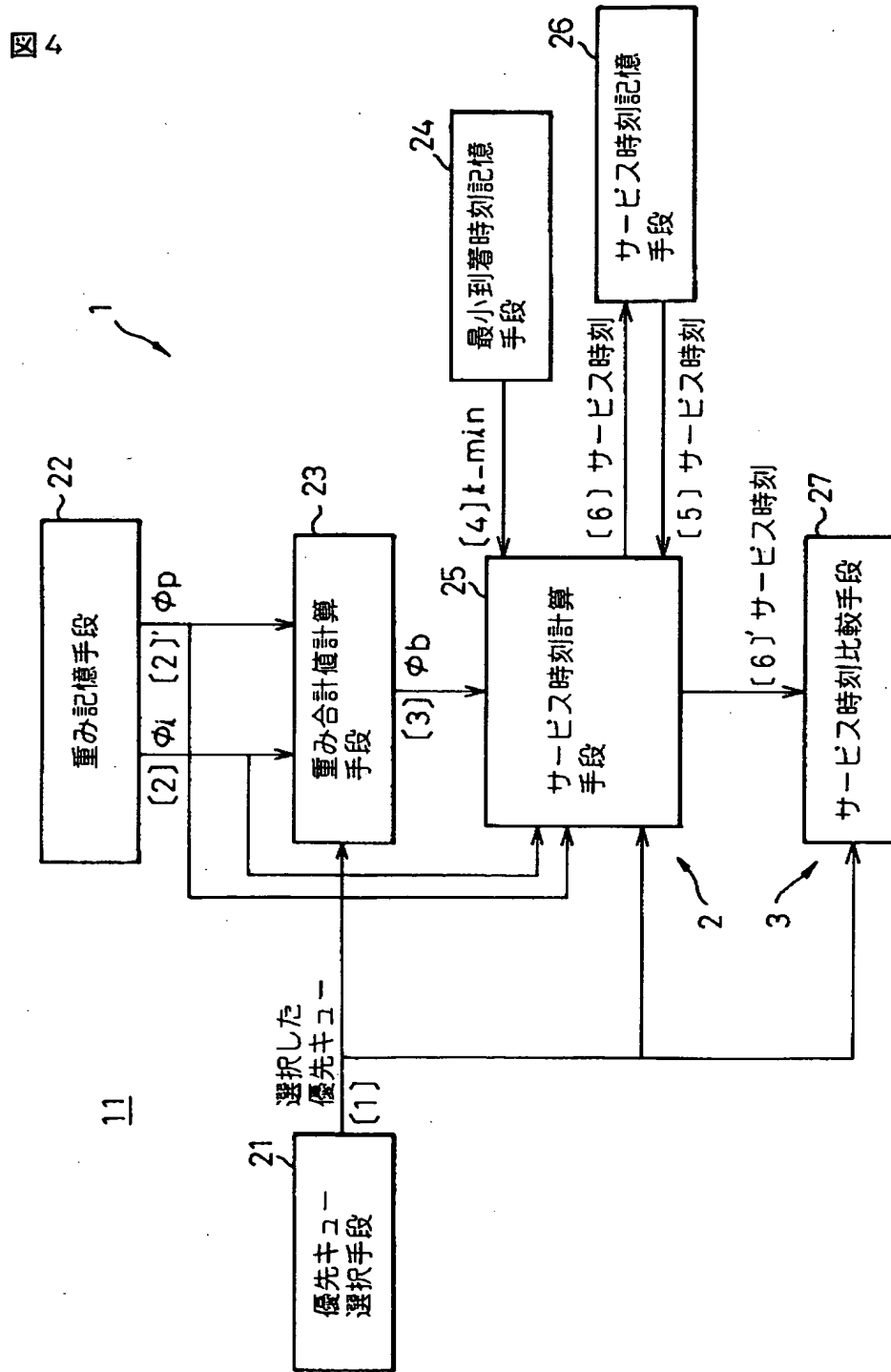
図 3

本発明に基づくパケットスケジューリング装置を適用した
パケット転送システムの一例を示す図



【図 4】

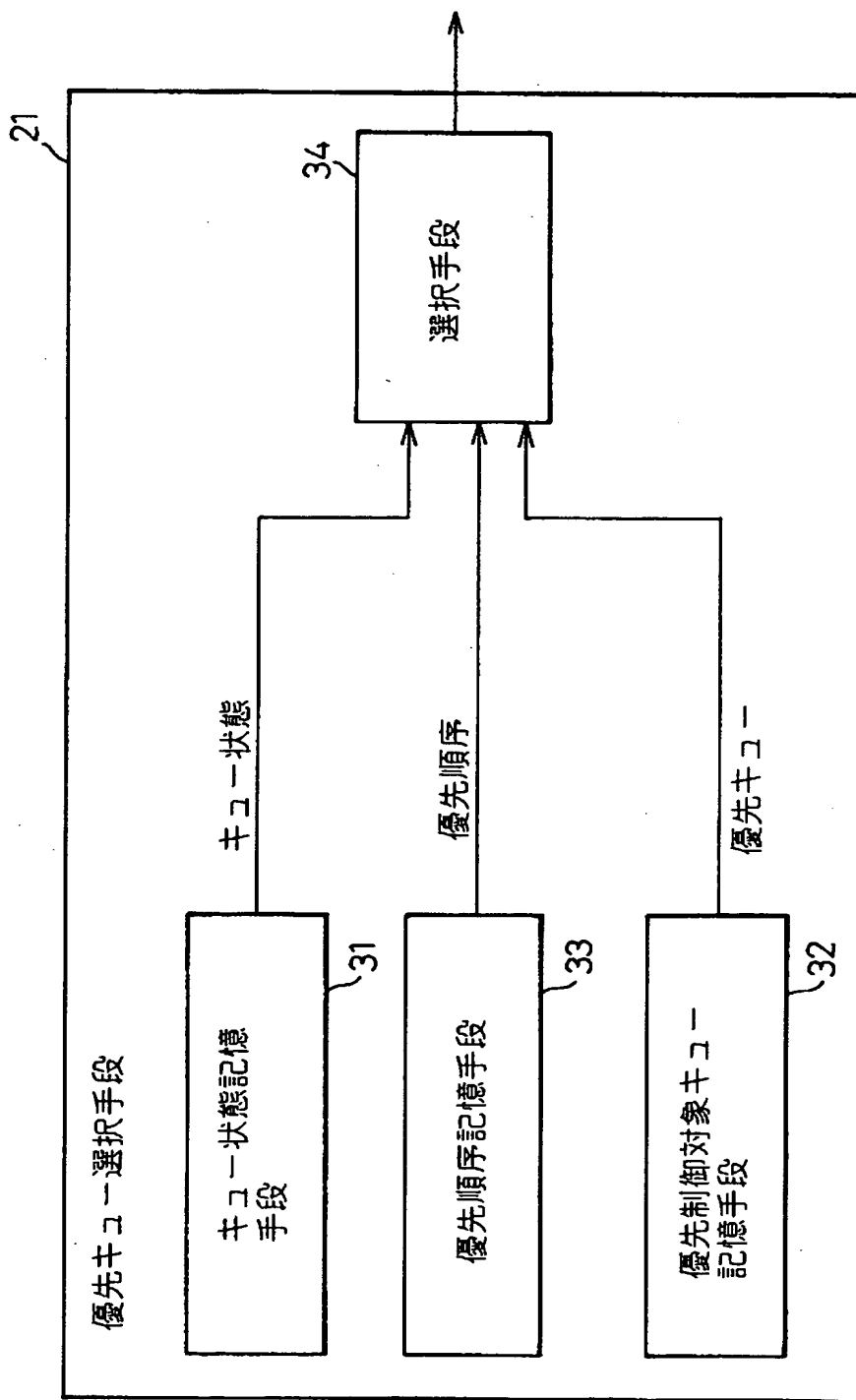
本発明の第 1 実施例に基づく構成を表す図



【図5】

図 5

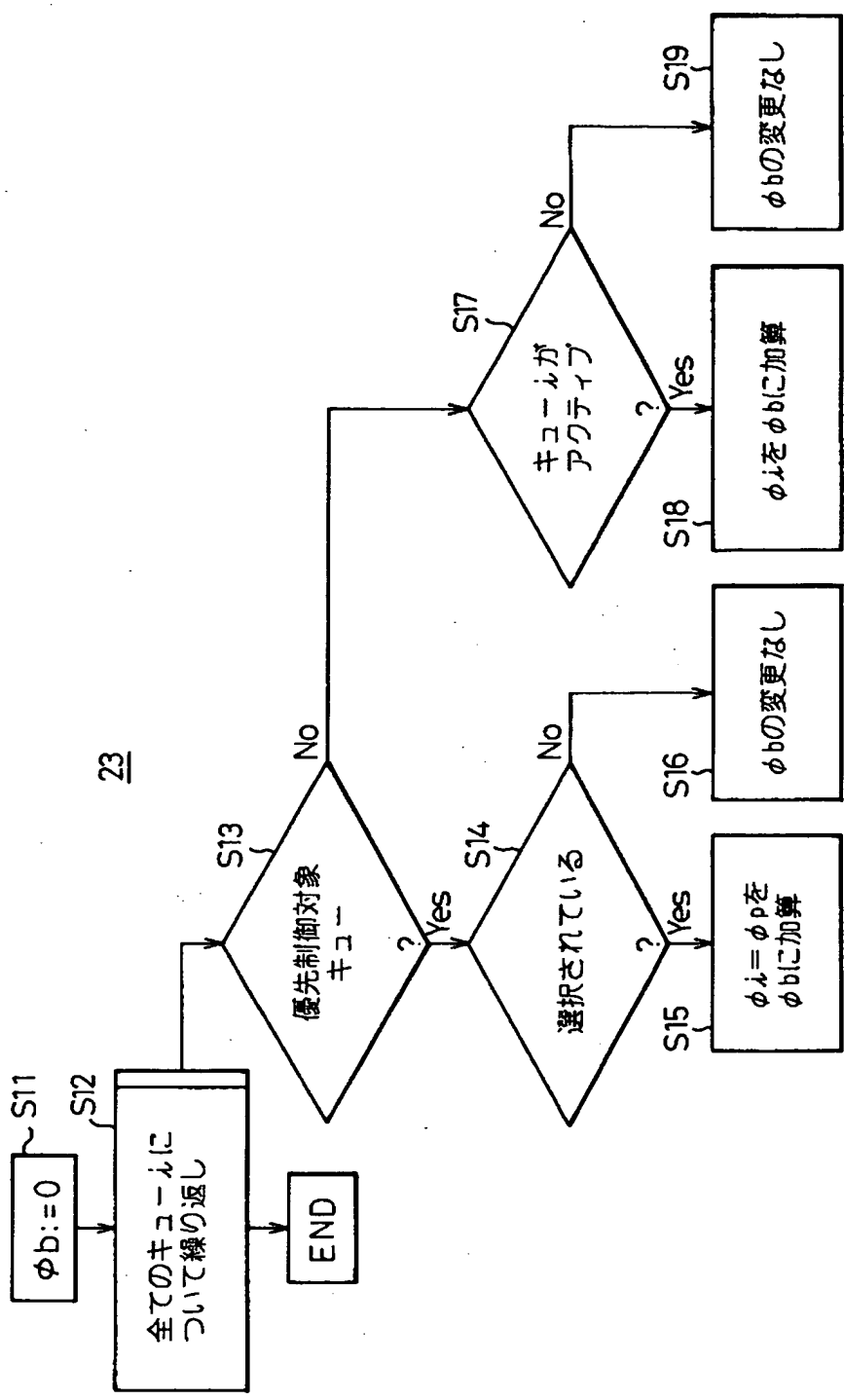
図 4 に表す優先キュー選択手段21の具体的構成例を示す図



【図6】

図 6

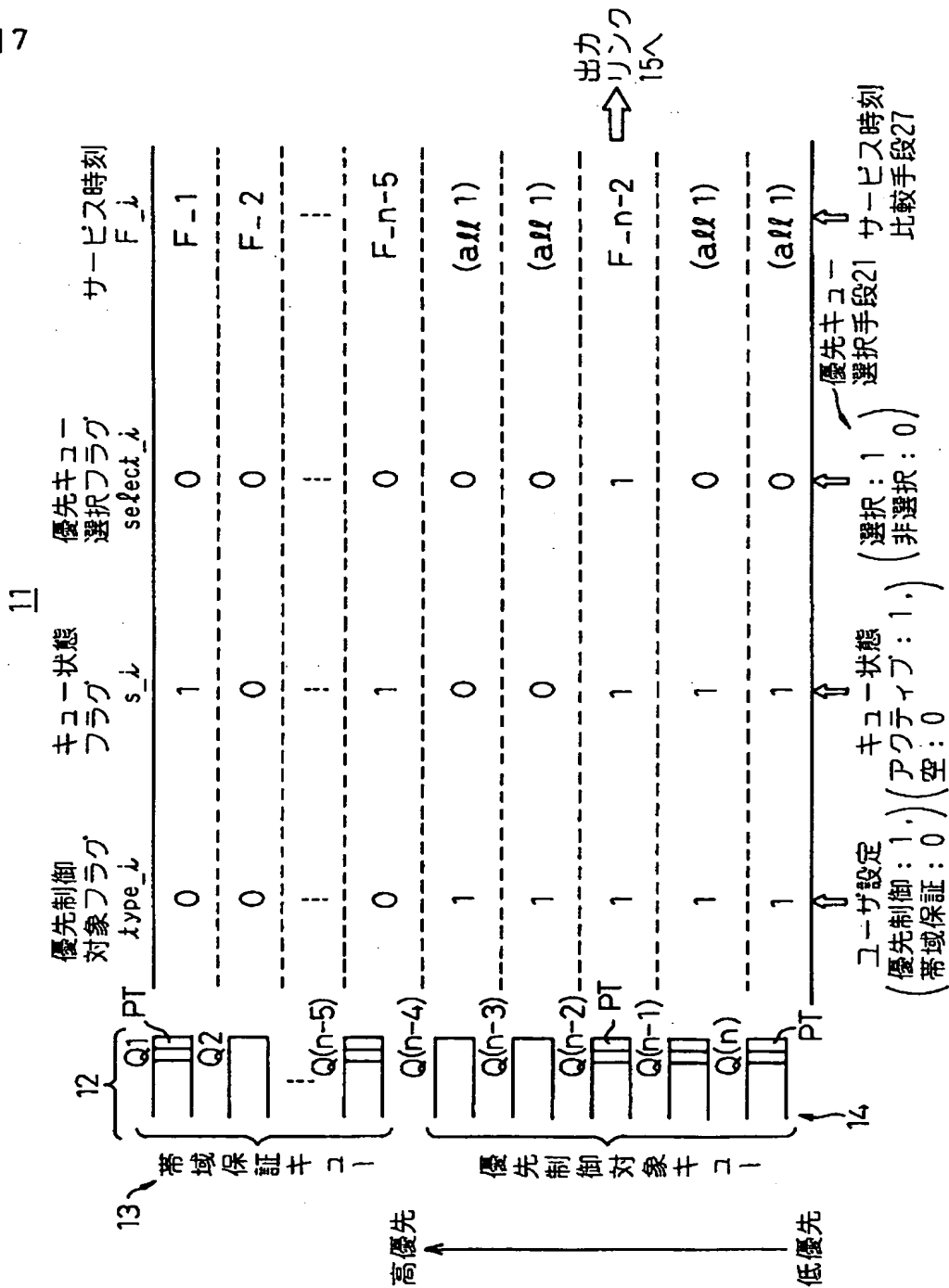
重み合計値計算手段23によるφbの計算手順の具体例を示すフローチャート



【図 7】

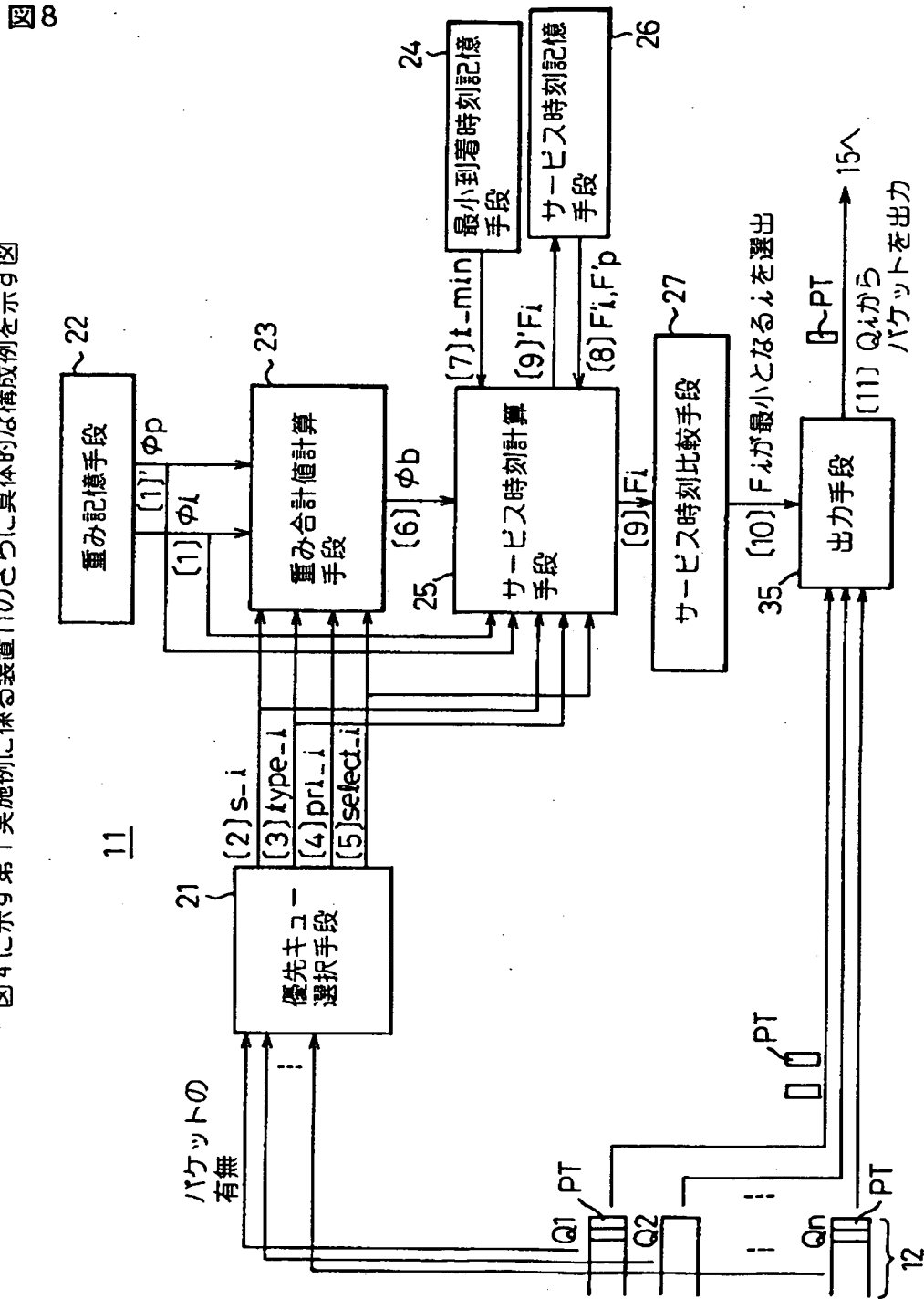
图 7

本発明に係るバケットスケージューリング装置11の動作を図解的に表示す図



【図 8】

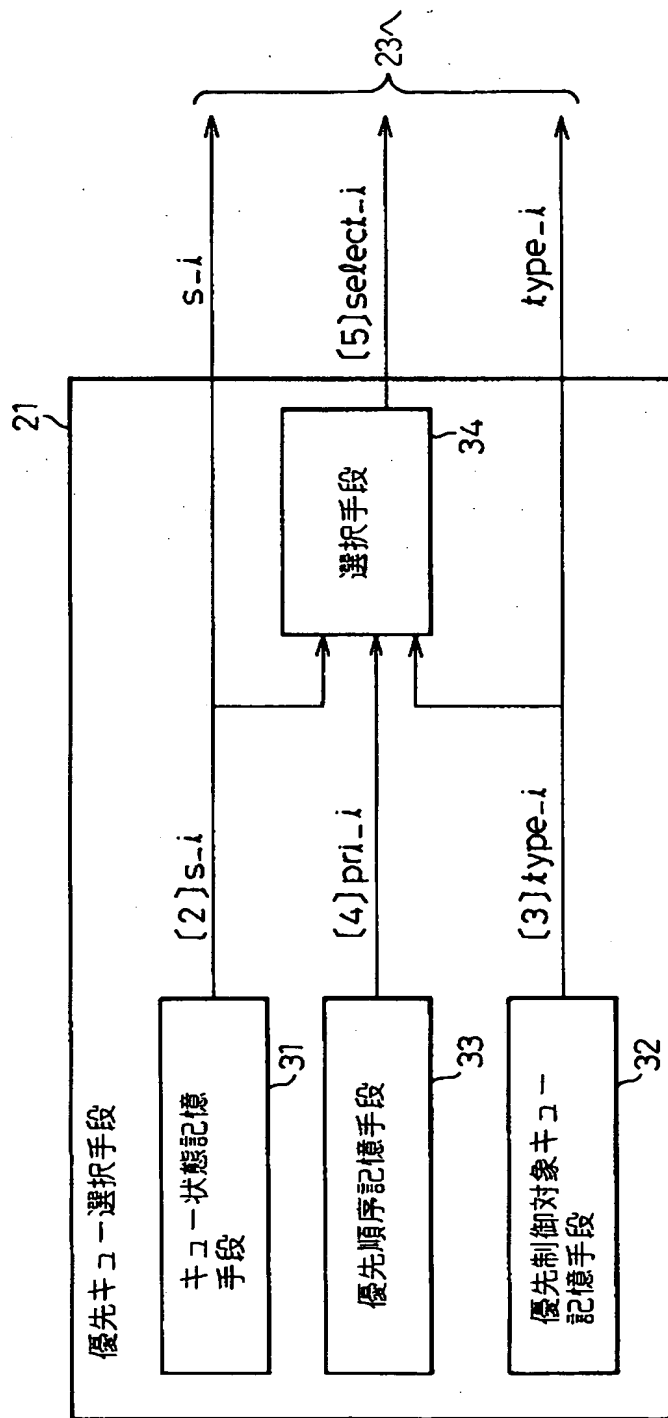
図 4 に示す第 1 実施例に係る装置 11 のさらに具体的な構成例を示す図



【図 9】

図 9

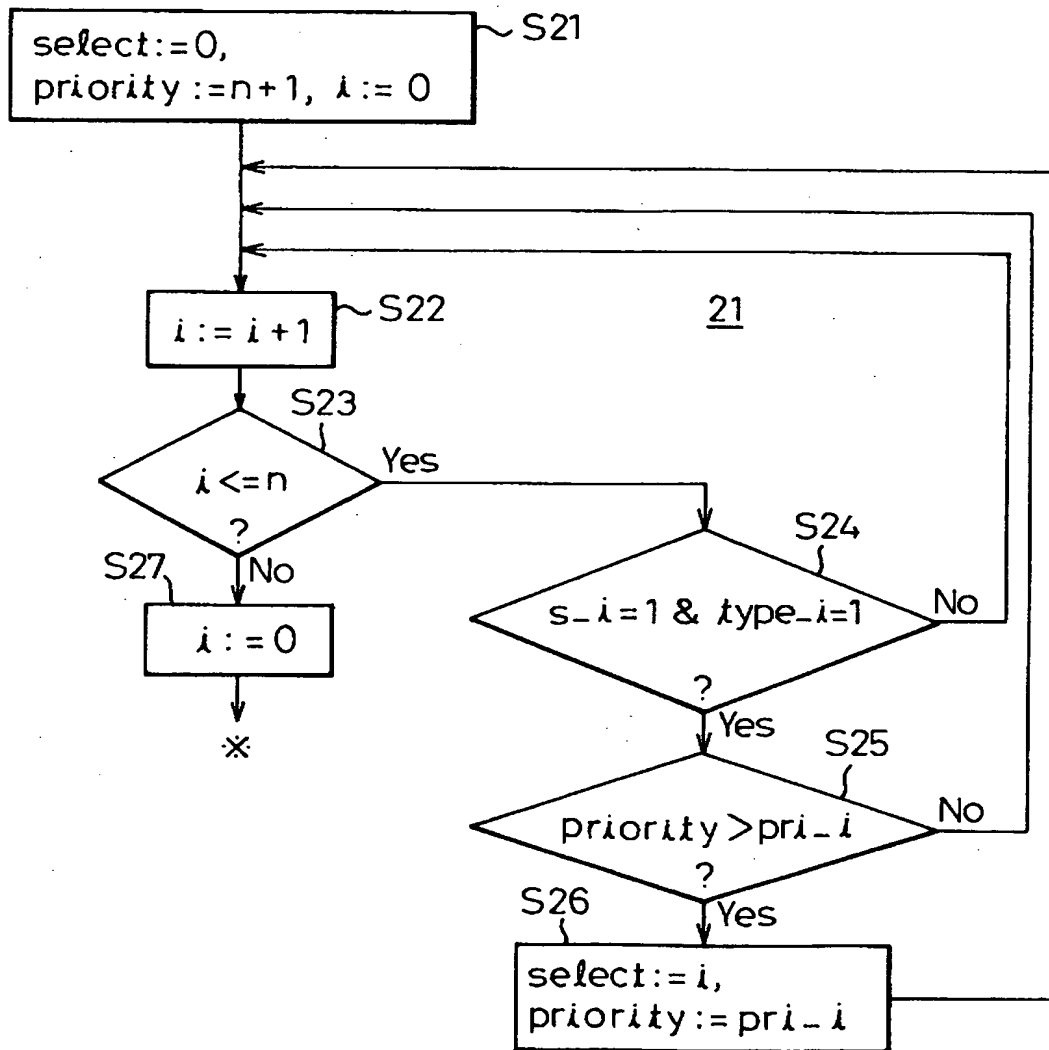
図 5 に示す第 1 実施例に係る選択手段 21 のさらに具体的な構成例を示す図



【図 1 0】

図 10

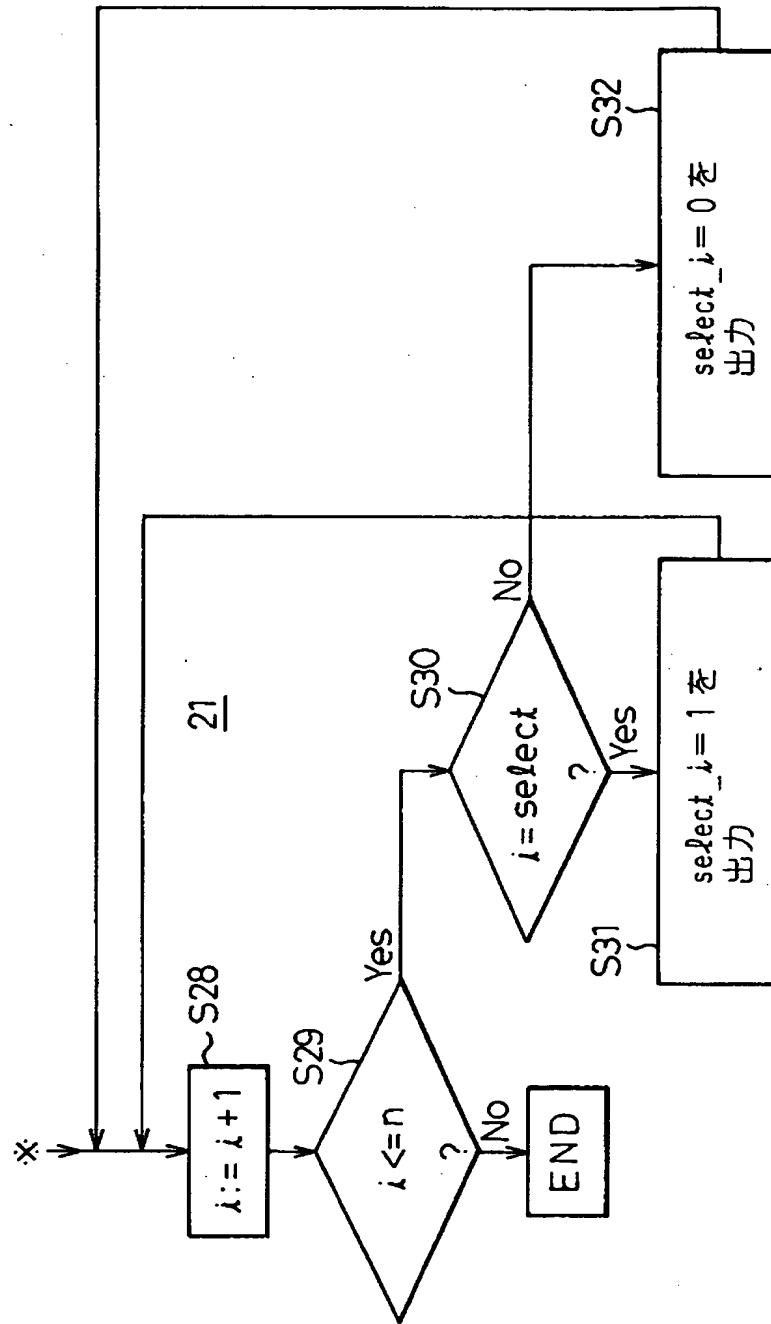
最も高優先なキューを選択し、そのキュー番号をselect_iとして出力する手順の一例を示すフローチャート（その1）



【図 11】

図 11

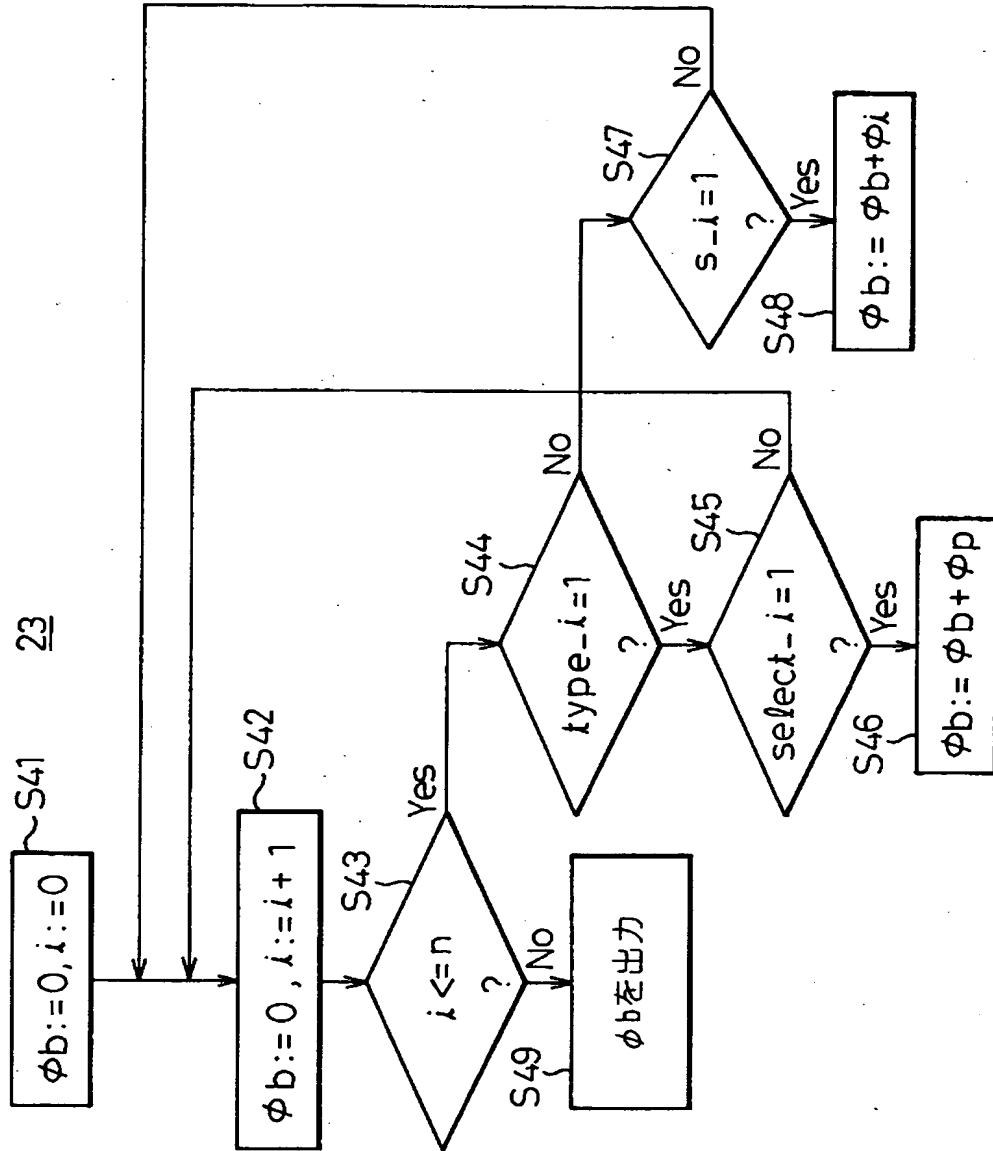
最も高優先なキューを選択し、そのキュー番号をselect_iとして
出力する手順の一例を示すフローチャート（その2）



【図 1 2】

図 12

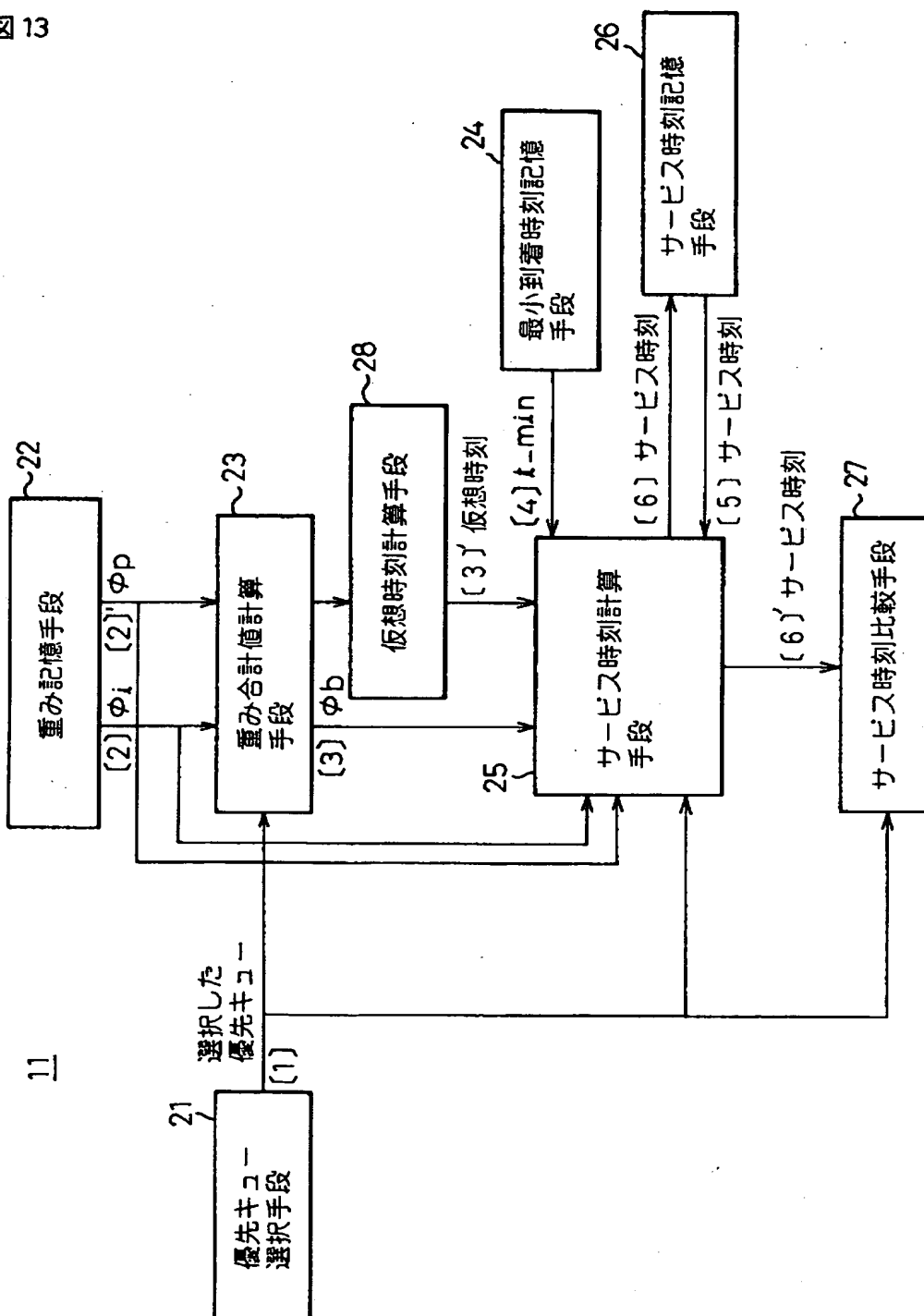
重みの合計値 ϕb を求める手順の一例を示すフローチャート



【図 13】

図 13

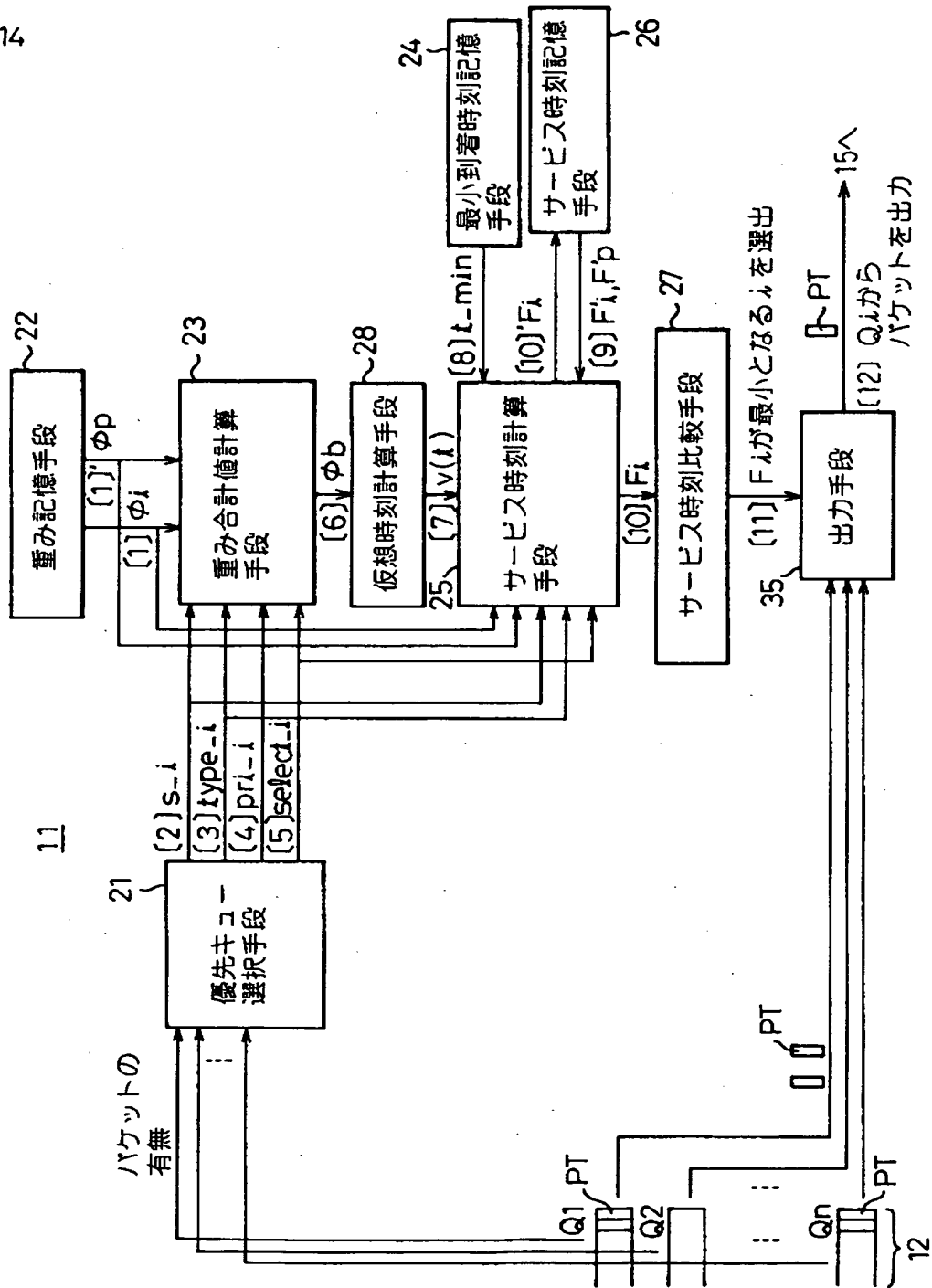
本発明の第 2 実施例に基づく構成を表す図



【図 14】

図 14

図13に示す第2実施例に係る装置11のさらに具体的な構成例を示す図



【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 各帯域保証キューに対しては、それぞれの予約帯域を保証しつつ、かつ、優先制御対象の優先キューに対しては、予め定めた優先順序が常に保てるようにする。

【解決手段】 入力された複数の所定のパラメータに基づき、各帯域保証キューと、高い優先順序を有する優先キューとについて、それぞれのサービス時刻を計算するサービス時刻計算部 2 と、計算された各サービス時刻相互の大小比較をして、最先に出力すべきパケットを選定するサービス時刻比較部 3 と、帯域保証と、優先制御とを両立させるように計算されたパラメータを生成するパラメータ生成部 1 と、から構成するパケットスケジューリング装置である。

【選択図】 図 2

出 願 人 履 歴 情 報

識別番号 [000005223]

1. 変更年月日	1996年 3月26日
[変更理由]	住所変更
住 所	神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号
氏 名	富士通株式会社